INFORMATION RECORDING DEVICE AND INFORMATION REPRODUCING DEVICE AND ACCOUNTING DEVICE AND JUDGING DEVICE AND UPDATING DEVICE AND INFORMATION UTILIZING JEVICE AND KEY DISTRIBUTING DEVICE AND RECORDING MEDIUM

Patent number:

JP11283327 (A)

Also published as

Publication date: Inventor(s): 1999-10-15 KAMIBAYASHI TATSU; AKIYAMA KOICHIRO; TSUJIMOTO SHUICHI: SUMITA KAZUO: HIRAKAWA HIDEKI: SUGAYA

JUKO; KAJIURA MASAHIRO + TOSHIBA CORP +

Applicant(s): TO

G06F12/14; G06F13/00; G06F21/00; G06F21/22; G06F21/24; G06F9/06; G09C1/00; G11B20/10; (IPC1-7): G06F12/14;

G06F13/00; G06F9/06; G09C1/00; G11B20/10

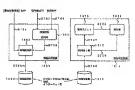
- international:

Application number: JP19980161660 19980513

Priority number(s): JP19980161660 19980513; JP19970122511 19970513; JP19980016618 19980129

JP19980

Abstract of JP 11283327 (A) PROBLEM TO BE SOLVED: To provide an information recording and reproducing device capable of constructing the utilization environment of digital information which assumes the protection of copyrights by acountings with respect to the utilization of the digital information easily. SOLUTION: An information recording device 1001 generates license information by ciphering contents information and by ciphering a utilizing condition to be referred in order to limit the utilization of the contents information and a decoding key decoding the ciphered contents information to record the ciphered contents information and the generated license information on a recording medium.; An information reproducing device 1011 decodes the license information recorded on the recording medium by using a second decoding key for decoding the license information and judges whether the utilization of the contents information is possible or not based on the utilizing condition to be included in the decoded license information and when the utilization of the information is judged to be possible, the device 1011 decodes the ciphered contents information recorded on the recording medium by using a first decoding key to be included in the decoded license information.



Data supplied from the espacenet database - Worldwide



US 20020002466A1

(19) United States

(12) Patent Application Publication (10) Pub. No.: US 2002/0002466 A1 KAMBAYASHI et al. (43) Pub. Date: Jan. 3, 2002

(54) INFORMATION RECORDING APPARATUS, INFORMATION REPRODUCING APPARATUS, AND INFORMATION DISTRIBUTION SYSTEM

(76) Inventors: TORU KAMBAYASHI,

CHIGASAKI-SHI (IP); KOICHIRO AKIYAMA, KANAGAWA-KEN (IP); SHUICHI TSUJIMOTO, YOKOHAMA-SHI (IP); KAZUO SUMITA, YOKOHAMA-SHI (IP); HIDEKI HIRAKAWA, YOKOHAMA-SHI (IP); TOSHIHIRO SUGAYA, IBARAKI-KEN (IP)

Correspondence Address:
OBLON SPIVAK MCCLELLAND MAIER &
NEUSTADT PC
FOURTH FLOOR
1755 JEFFERSON DAVIS HIGHWAY
ARLINGTON, VA 22202 (US)

(*) Notice: This is a publication of a continued prosecution application (CPA) filed under 37 CFR 1.53(d).

(21) Appl. No.: 09/076,826

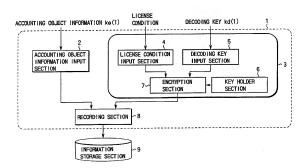
(22) Filed: May 13, 1998

(30) Foreign Application Priority Data

Publication Classification

(57) ABSTRACT

An information recording apparatus comprises an encryption section encrypting contents information and also a license condition referred to to limit use of the contents information and a decoding key for decoding the encrypted contents information to generate license information, and a recording section recording the encrypted contents information and the generated license information on a recording medium. An information reproducing apparatus comprises a decoder unit decoding the license information recorded on the recording medium using a second decoding key for decoding the license information and deciding on the basis of the license condition contained in the decoded license information whether the contents information can be used. If it is decided that the contents information can be used, the encrypted contents information recorded on the recording medium is decoded using the first decoding key contained in the decoded license information.



(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平11-283327

(43)公開日 平成11年(1999)10月15日

(51) Int.Cl.4	織別配号	FI
G11B 20/10		G11B 20/10 H
G06F 9/06	5 5 0	G06F 9/06 550A
12/14	320	5 5 0 Z
		12/14 3 2 0 F
		3 2 0 B
		審査論式 未請求 請求項の数71 PD (A-222 E) 日本エレベ

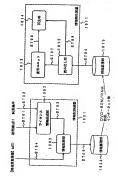
		審查請求	: 未請求 請求項の数71 FD (全232頁) 最終頁に続く
(21)出願番号	特顯平10-161660		(71)出顧人 000003078
(22)出順日	平成10年(1998) 5月13日		株式会社東芝 神奈川県川崎市幸区堀川町72番地 (72)発明者 上林 達
(31) 優先権主張番号 (32) 優先相 (33) 優先權主張国 (31) 優先權主張奉号 (32) 優先相 (33) 優先權主張国	特願平9-122511 平 9 (1997) 5 月13日 日本 (JP) 特顧平10-16618 平10(1998) 1 月29日 日本 (JP)		神奈川県川崎市幸区小向東芝町1番地 桝
			式会社東芝研究開発センター内 (72)発明者 秋山 浩一郎
			神奈川県川崎市幸区小向東芝町1番地 株
			式会社東芝研究開発センター内 (72)発明者 辻本 修一
			神奈川県川崎市幸区小向東芝町1番地 株式会社東芝研究開発センター内
			(74)代理人 弁理士 鈴江 武彦 (外6名)
			最終頁に続く

(54) [発明の名称] 情報記録装置および情報再生装置および課金装置および判定装置および更新装置および情報利用 装置および練配信装置および配録媒体

(57)【要約】

【課題】ディジタル情報の利用に対する課金による著作 権の保護を前提としたディジタル情報の利用環境を容易 に構築できる情報記録・再生装置を提供する。

【解決手段】情報記録送還は、コンテンツ情報を暗号化して、該コンテンツ情報の利用を制限するためた参照される利用条件と暗号化されたコンテンツ情報を使する 信号硬とを暗号化してライセンス情報を生成し、暗号化されたコンテンツ情報と使力にから大きな情報をは、まり、センス情報をは受けったがある。「保留再生装置は、ライセンス情報を設けれている。」というない。「保留中生装置は、ライセンス情報を記述するための第2の仮写接を用いて前記記録媒体に記述されている。」というない。「根据コンテンツ情報の利用の可を利用とでは、まり、大きないのでは、一般の利用の可能と判定とれている。後見されたライセンス情報に含まれる第1の仮写像を用いて前記記録媒体に記録されている暗号化されてコンテンツ情報の利用の可能と判定されたとき、後見されたライセンタ情報に含まれる第1の仮写像を用いて前記記録媒体に記録されている暗号化されてコンテンツ情報を後まります。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 コンテンツ情報を暗号化する暗号化手段

少なくとも前記コンテンツ情報の利用を制限するための 利用条件と該コンテンツ情報を復号する復号鍵とを含む 暗号化されたライセンス情報を生成するライセンス情報

生成手段と、 前記暗号化手段で暗号化されたコンテンツ情報と前記ラ イセンス情報生成手段で生成されたライセンス情報とを 記録媒体に記録する記録手段と

を具備したことを特徴とする情報記録装置

【請求項2】 コンテンツ情報から一部の情報を分離する分離手段と、

少なくとも、前記分離手段で分離された前記一部の情報 と前記コンテンツ情報の利用を制限するための利用条件 とを含む暗号化されたライセンス情報を生成するライセ ンス情報を生成手段と、

このライセンス情報生成手段で生成されたライセンス情報と前記コンテンツ情報の他の一部を記録媒体に記録する記録手段と.

を具備したことを特徴とする情報記録装置。

【請求項3】 コンテンツ情報と、少なくとも前記コンテンツ情報の利用を制限するための利用条件とを含む暗 号化された記録情報を生成する記録情報生成手段と、 この記録情報と成手段で生成された記録情報と記録媒体

に記録する記録手段と、

を具備したことを特徴とする情報記録装置。

【韓東項4】 暗号化されたコンテンツ情報と、少なく とも前記コンテンツ情報の利用を制限されたのお利用系 件および前記コンテンツ情報を復号するための第1の鍵 情報をも暗号化されたライセンス情報とが記録された 記録媒体から前記コンテンツ情報を再生する情報再生装 層において、

前記ライセンス情報を復号するための第2の鍵情報を記憶する記憶手段と、

この記憶手段に記憶されている第2の鍵情報を用いて前 記記録媒体に記録されているライセンス情報を復号する 第1の復号手段と、

この第1の復号手段で復号されたライセンス情報に含まれる利用条件に基づき前記コンテンツ情報の利用の可否を判定する判定手段と、

この判定手段で前記コンテンツ情報の利用が可能と判定 されたとき、前記第1の復号手段で復号されたライセン ス情報に含まれる第1の提情報を用いて前記記録媒体に 記録されているコンテンツ情報を復号する第2の復号手

を具備したことを特徴とする情報再生装置。

【請求項5】 コンテンツ情報の一部と、少なくとも前記コンテンツ情報の利用を制限するための利用条件と前記コンテンツ情報の他の一部を含む略号化されたライセ

ンス情報とが記録された記録媒体から前記コンテンツ情報を再生する情報再生装置において、

前記ライセンス情報を復号する鍵情報を記憶する記憶手 段と

この記憶手段に記憶されている鍵情報を用いて前記記録 媒体に記録されているライセンス情報を復号する復号手 段と.

この復号手段で復号されたライセンス情報に含まれる利 用条件に基づき前記コンテンツ情報の利用の可否を判定 する判定手段と、

この判定手段で前記コンテンツ情報の利用が可能と判定 されたとき、前記復号手段で優号されたライセンス情報 に含まれる前記コンテンツ情報の一部と、前記記録媒体 に記録されている前記コンテンツ情報の一部とを成し で削記コンテンツ情報を再生する再生手段と。

を具備したことを特徴とする情報再生装置。

【請求項6】 少なくともコンテンツ情報と前記コンテンツ情報の利用を削限するための利用条件とを含む暗号 化された記録情報が記録された記録媒体から前記コンテンツ情報を再生する情報再生装置において

前記記録情報を復号するための總情報を記憶する記憶手段と、

この記憶手段に記憶されている鍵情報を用いて前記記録媒体に記録されている記録情報を復号する復号手段と、

この復号手段で復号された記録情報に含まれる利用条件 に基づき前記コンテンツ情報の利用の可否を判定する判 定手段と、

この判定手段で前記コンテンツ情報の利用が可能と判定 されたとき、前記復号手段で復号されたコンテンツ情報 を再生する再生手段と、

を具備したことを特徴とする情報面生拡管

【請求項7】 前記利用条件は少なくとも前記コンテンツ情報の利用期限を含み、

前配判定手段は、日時を計測する計測手段を具備し、この計測手段で計測された日時と前記利用期限とを比較して前記コンテンツ情報の利用の可否を判定することを特徴とする請求項4~6のいずれか1つに記載の情報再生装置。

【請求項8】 前記利用条件は少なくとも前記コンテンツ情報の利用期限を含み、

前記判定手段は、

日時を計測する計測手段と

この計測手段で計測される日時の更新を無効化する更新 無効化手段と

を具備し、前記計測手段で計測された日時と前記利用期 限とを比較して前記コンテンツ情報の利用の可否を判定 することを特徴とする請求項4~6のいずれか1つに記 載の情報再生装置。

【請求項9】 前記利用条件は少なくとも前記コンテンツ情報の利用期限を含み。

前記判定手段は.

日時を計測する計測手段と、

前記計測手段で計測される日時を更新するための暗号化された更新情報を受信する受信手段と、

この受信手段で受信された暗号化された更新情報を復号 し、その復号された更新情報に基づき、前記計測手段で 計測される日時を更新する更新手段と、

を具備し、前記計測手段で計測された日時と前記利用期 限とを比較して前記コンテンツ情報の利用の可否を判定 することを特徴とする請求項4~6のいずれか1つに記 裁の情報再生装置。

【請求項10】 前記利用条件は少なくとも前記コンテンツ情報の利用期限と前記記録媒体への情報の記録日時を会み

前配判定手段は、日時を計測する計測手段を具備し、この計測手段で計測された日時と前記利用期限と前記記録 日時とを比較して前記コンテンツ情報の利用の可否を判 定することを特徴とする請求項4~6のいずれか1つに 記載の情報用生装置。

【請求項11】 前記利用条件は少なくとも前記コンテンツ情報を識別するためのコンテンツ情報識別子を含み、

前配判定手段で前記コンテンツ情報の利用が不可と判定 されたとき、前記コンテンツ情報裁別子に対応するコン テンツ情報の利用に対する料金の支払いを要求する要求 手段と、

前記要求に応じて料金の支払いが確認されたとき、前記 記録媒体に記録されている少なくとも利用条件を更新す る更新手段と、

を具備したことを特徴とする請求項4~6のいずれか1 つに記載の情報再生装置。

つに記載の情報再生装置。 【請求項12】 前記利用条件は少なくとも前記コンテンツ情報の利用期限を含み

前記利用条件に前記ライセンス情報を復号できるユニットを限定するための前記ユニットを説明するための彼号 ユニット競別子が含まれていないと、前記ライセス 情報を接号できるユニットの復号ユニット識別子を前記 利用条件に追加する利用条件更新手段を具備し、

前記判定手段は、前記利用期限と前記復号ユニット識別 子に基づき前記コンテンツ情報の利用の可否を判定する ことを特徴とする請求項4~5のいずれか1つに記載の 情報再生装置。

【請求項13】 前記利用条件は少なくとも前記コンテンツ情報の利用期限を含み、

前記判定手段は、前記利用期限と前記復号ユニット識別

子に基づき前記コンテンツ情報の利用の可否を判定する ことを特徴とする請求項6記載の情報再生装置。

【請求項14】 前記利用条件は少なくとも前記コンテンツ情報を記録できる記録媒体を識別するための媒体識別子を含み

前記判定手段は、さらに、前記媒体識別子に基づき前記 コンテンツ情報の利用の可否を判定することを特徴とす る請求項4~6のいづれか1つに記載の情報再生装置。

【請求項15】 記録媒体に記録されたコンテンツ情報 の利用に対する課金を行う課金装置において、

記録媒体に記録されたコンテンツ情報の利用条件を入力 する入力手段と、

この入力手段で入力された利用条件に基づき前記コンテ ンツ情報の利用に対する料金の支払いを要求する要求手 段と、

前記要求に応じて料金の支払いが確認されたとき、少な くとも前記入力手段で入力された利用条件を含むライセ ンス情報を前記記録媒体に記録する記録手段と、

を具備したことを特徴とする課金装置。

【請求項16】 コンテンツ情報と、少なくとも前記コンテンツ情報の利用を前限するための利用条件を含む暗号化されたライセンス情報とが記録された記録媒体を介した前記コンテンツ情報の利用に対する課金を行う課金装置において、

前記記録媒体に記録された暗号化されたライセンス情報を入力する入力手段と、

この入力手段で入力された暗号化されたライセンス情報 を復号する復号手段と.

前記コンテンツ情報を利用するための利用条件を入力する利用条件入力手段と、 この利用条件入力手段で入力された利用条件に基づき前記コンテンツ情報の利用に対する料金の支払いを要求する要求手段と、

前記要求に応じて料金の支払いが確認されたとき、前記 利用条件入力手段で入力された利用条件に基づき前記復 号手段で復号されたライセンス情報を更新する更新手段

この更新手段で更新されたライセンス情報を暗号化する BX早干Bb

この暗号手段で暗号化されたライセンス情報を出力する 出力手段と、

を具備したことを特徴とする課金装置。

【請求項17】 少なくともコンテンツ情報の利用を制 限するための利用条件と該コンテンツ情報を復考するための第1の鍵情報とを含む暗号化されたライセンス情報 に基づき、前記コンテンツ情報の利用の可否を判定する 判定装置とおいて、

前記ライセンス情報を復号する第2の鍵情報を予め定め られた時間毎に生成する鍵生成手段と、

入力された前記ライセンス情報を前記鍵生成手段で生成 された第2の鍵情報を用いて復号する復号手段と、 この復号手段で復号されたライセンス情報に含まれる利 用条件に基づき前記コンテンツ情報の利用の可否を判定 する判定手段と.

この判定手段で前記コンテンツ情報の利用が可能と判定されたとき、前記復号手段で復号されたライセンス情報 に含まれる第1の鍵情報を出力する出力手段と、

を具備したことを特徴とする判定装置。

【請求項18】 前記鍵生成手段は、前記ライセンス情報を暗号化する際に用いる公開鍵とそれに対応する該ライセンス情報を復号するための秘密鍵とを生成し、

前記判定手段で前記コンテンツ情報の利用が不可と判定 されたとき、少なくとも新たに指定された利用条件と前 記録生成手段で新たに生成された公開鍵とを通知して前 記ライセンス情報の更新を要求する更新要求手段と、

を具備し、

前記更新要求手段でのライセンス情報の更新要求を受け て更新されたライセンス情報は該更新要求の際に適知さ れた前記線生成手段で新たに生成された公開鍵で暗号化 されることを特徴とする請求項17記載の判定装置。

【競弈項19】 少なくともコンテンツ情報の利用を制 限するための利用条件と前記コンテンツ情報の利用を得する ための時号化された第10 異情報と競時号化された第1 の健情報を復号するための第2の機情報を生成するため に必要女第10 現生成情報ときむ暗号化されたライセ ン保証がある。前記コンテンツ情報の利用の可否を 判定する判定装置において、

前記ライセンス情報を復号する復号手段と、

この復号手段で復号されたライセンス情報に含まれる利 用条件に基づき前記コンテンツ情報の利用の可否を判定 する判定手段と、

この判定手段で前記コンテンツ情報の利用が可能と判定 されたとき、前記復写手段で復号されたライセンス情報 に含まれる暗号化された第1の鍵情報と第1の鍵生成情報とを出力する出力手段と

を具備したことを特徴とする判定装置。

【請求項20】 前記判録手段で前記コンテンツ情報の 利用が不可と判定されたとき、少なくとも新たに指定さ れた利用条件と該コンテンツ情報の利用装置から取得し た該利用装置に固有の前記第2の機情報を生成するため に必要な第2の健生政情報と参迎加して前記ライセンス 情報の更新を要する更新要求月段と

を具備し、

前記更新要求手段でのライセンス情報の更新要求を受け て、前記利用条件と前記第1の鍵生成情報と前記第2の 競手を終めが更新されることを特徴とする請求項19記載 判定装置

【請求項21】 少なくともコンテンツ情報の利用を制 限するための利用条件と該コンテンツ情報を復号するた めの暗号化された第1の健情報と該暗号化された第1の 鍵情報を復号するための第2の鍵情報と生成するために 必要な第1の鍵生成情報とを含む暗号化されたライセン ス情報に基づき、前記コンテンツ情報の利用の可否を判 定する判定装置において、

前記ライセンス情報を復号する第3の鍵情報を予め定め られた時間毎に生成する鍵牛成手段と

入力された前記ライセンス情報を前記鍵生成手段で生成 された第3の鍵情報を用いて復号する復号手段と、

この復号手段で復号されたライセンス情報に含まれる利 用条件に基づき前記コンテンツ情報の利用の可否を判定 する判定手段と.

テールとうない。 この判定手段で前記コンテンツ情報の利用が可能と判定 されたとき、前記復号手段で復号されたライセンス情報 に含まれる暗号化された第1の鍵情報と第1の鍵生成情 報とを出力する出力手段と、

を具備したことを特徴とする判定装置。

【請求項22】 前記鍵生成手段は、前記ライセンス情報を暗号化する際に用いる公開鍵とそれに対応する該ライセンス情報を復号するための秘密鍵とを生成1.

前記判定手段で前記コンテンツ情報の利用が不可と判定 されたとも、少なくとも、新たに指定され、利用条件と 該コンテンツ情報の利用装置から取得した該利用終定 固有の前記第2の機情報を生成するために必要な第2の 健生成情報と前記録生成手段で新たに生成された公開鍵 とを通知して前記ライセンス情報の更新を要求する更新 要求手段と、

を具備し、

前記更新要求手段でのライセンス情報の更新要求を受け て、前記が用条件と前記第1の鍵生度情報と前記第2の 線情報とが更新され、該契等されたライセンス情報 該更新要求の際に選知された前記鍵生成手段で新たに生 成された公開鍵で晴号化されることを特徴とする請求項 2.1 計数の神学者

【請求項23】 少なくともコンテンツ情報の利用を制 限するため利用病体、該コンテンツ情報を復考するた めの第1 の機能機とを第2の機能を暗身化しため と、少なくとも該郊2の機情報を生ますたかに必要な 健生成情報とを含むライセンス情報に基づき前記コンテ ンソ情報の利用の可否を判定する判定速度において

入力された前記ライセンス情報に含まれる鍵生成情報に 基づき前記第2の鍵情報を生成する鍵生成手段と、

この鍵生成手段で生成された第2の鍵情報を用いて前記 ライセンス情報に含まれる利用条件と第1の鍵情報とを 復号する復号手段と、

この復号手段で復号された利用条件に基づき前記コンテ ンツ情報の利用の可否を判定する判定手段と、

この判定手段で前記コンテンツ情報の利用が可能と判定 されたとき、前記復号手段で復号された第1の鍵情報を 出力する出力手段と、

を具備したことを特徴とする判定装置。

【請求項24】 少なくともコンテンツ情報の利用を制

限するための利用条件と第コンテンツ情報を復号するための第1の遺情報と第2の遺情報で割今化したもの と、少なくとも該対の遺情報を生成するためた必要な 2つの遺生成情報とを含むライセンス情報に基づき 前記 コンテンツ情報の利用の可否を判定する判定装置におい て、

入力された前記ライセンス情報に含まれる前記2つの鍵 生成情報に基づき前記第2の鍵情報を生成する鍵生成手 段と

この鍵生成手段で生成された第2の鍵情報を用いて前記 ライセンス情報に含まれる利用条件と第1の鍵情報とを 復号する復号手段と、

この復号手段で復号された利用条件に基づき前記コンテンツ情報の利用の可否を判定する判定手段と、

この判定手段で前記コンテンツ情報の利用が可能と判定 されたとき、前記復号手段で復号された第1の鍵情報を 出力する出力手段と

前記判定手段で前記コンテンツ情報の利用が不可と判定 されたとき、少なくとも前記2つの鍵生成情報のうちの 一方あるいは該一方の鍵生成情報を更新したものと新た に指定された利用条件とを通知して前記ライセンス情報 の更新を要求する更新要求手段と、

を具備し、前記更新要求手段でのライセンス情報の更新 要求を受けて、前記利用条件と他方の鍵生成情報と前記 第一次の機情報とが更新されることを特徴とする判定義 第一次

【韓東項25】 少なくともコンテンツ情報の利用を制 販するための利用条件と前記コンテンツ情報を後与する ための避情報とそをむ公開鍵で暗号化されたライセンス 情報に基づき前記コンテンプ情報の利用の可否を利定す も判定整置か、少なくとも断たに指定された利用条件 と更新された公開鍵とが通知されて前記ライセンス情報 の更新の要求を受けたとき、該要求に基づき該ライセン ス情報と更新さな表示就変である。

前記更新されたライセンス情報を前記通知された公開鍵 で暗号化することを特徴とする更新装置。

【請求理26】 少なくともコンテンツ情報の利用を制 膜するための利用条件と前記コンテンツ情報を復与する ための暗号化された第1の機情報と護康等化された第1 の機情報を復号する第2の機情報と重康するために必要 な第1の機生成情報とを含む暗号化されたライセンス情報 根に基づき前記コンテンツ情報の利用の可否を押度する 判定接勤から、少なくとも新たに指定された利用条件と 情報とが通知されて前記ライセンス情報の更新の要求を 受けたとき、該要求に基づき該ライセンス情報を更新する 更新書の子の工

前記利用条件と前記第1の鍵生成情報とを更新し、該更 新された第1の鍵生成情報と前記第2の鍵生成情報とに 基づき前記第2の鍵情報を更新し、この更新された第2 の鍵情報で前記第1の鍵情報を暗号化して、少なくとも 該更新された利用条件と該更新された第2の鍵情報で暗 号化された第1の鍵情報と該更新された第1の鍵生成情 報とを含む暗号化されたライセンス情報を生成すること を特徴とする更新装置。

前記利用条件と前記第1の鍵生成情報とを更新し、該更 新された第1の鍵生成情報とを更新し、該更 新された第1の速性成情報と前記第2の鍵生成情報とに 基づき前に第2の機情報を暗号化して、少なくとも 該更新された利用条件と該更新された第2の機情報で暗 号化された第1の機情報を暗号化して、少なくとも 該更新された利用条件と該更新された第2の機情報で暗 特化された第1の機情報と聴動された第1の単一 報報を登むライナンス情報を重視し、この生成されたラ イナンス情報を前記画知された公開建で暗号化すること を特徴とする更新被置。

【精享項28】 少なくともコンテンツ情報の利用を制限するための利用条件と前店コンテンツ情報を独写するための利用条件と前店コンテンツ情報を独写するための第1の機情報と普及の建構を重要するために必要な2つの建生域情報とを含むライセンス情報に基づき前品コンテンツ情報の利用の可否を判定する判定基準から、少なくとも前記2つの遅生域情報のうちの一方あるいは該一方の埋生域情報を更新したものと新たに指定された利用条件とが適盟的で、可能ライセンス情報の更新の要求を受けたとき、該要求に基づき載ライセンス情報の更新する医療結算であって

前記利用条件と他方の健生政情報とを更新し、該更新さ れた他方の健生政情報と前記通知された一方の健生政情 報とに基づき前記第2の機構等を更新して、少なくとも 該更新された利用条件と該第1の機構能とを該更新され た第2の機情報で昭号化したものと、少なくとも前記通 知された一方の健生政情報と認更新された他方の機生政 情報とを含むライセンス情報を生成することを特徴とす 互要確認

【請求項29】 暗号化されたコンテンツ情報を復号す を次めの暗号化された第1の健情報と該第1の機情報を 復号する第2の健情報を生成するために必要を第1の鍵 生成情報とが入力されて、該コンテンツ情報を復号およ び利用する情報利用装置において、

前記第1の鍵情報を復号する第2の鍵情報を生成するた

めに必要な第2の鍵生成情報を保持し、この第2の鍵生 成情報と前記入力された第1の鍵生成情報とに基づき前 記第2の鍵情報を生成し、この生成された第2の鍵情報 を用いて前記暗号化されたコンテンツ情報を復号するこ とを特徴とする情報利用装置。

【請求項30】 記録媒体に記録された鳴号化されたコ ンテンツ情報を該記録媒体に記憶された。少なくとも前 エコンテンツ情報の利用を創腹するための利用条件と前 記コンテンツ情報を使うするための第1の鍵情報とを含 む暗号化されたライセンス情報に基づき復号および利用 する情報利用装置において、

日時を計測する計測手段と、

この計測手段で計測された日時と前記記録媒体に記録されたライセンス情報とに基づき前記コンテンツ情報の利用の可否を判定する判定手段と.

前記判定手段で前記コンテンツ情報の利用が可能と判定 されたとき該判定手段から出力される前記第1の健情報 を用いて前記記録解体に記録されたコンテンツ情報を復 号する復号手段と

を具備し、

前記計測手段から前記判定手段へ日時を通知するための 情報と、前記判定手段から前記復号手段へ出力される第 1の健情報とは暗号化されていることを特徴とする情報 利用装置。

【請求項31】 前記判定手段は着脱可能であることを 特徴とする請求項30記載の情報利用装置。

【請求項32】 前記計測手段から前記判定手段へ日時 を通知するための情報は、暗号および復号で共通の健情 解しいて暗号化されることを特徴とする請求項30記 載の情報利用整置。

【請求項33】 前記計測手段から前記判定手段へ日時 を通知するための情報は、前記計測手段と前記判定手段 のそれぞれで生成される鍵情報を用いて暗号化および復 号化されることを特徴とする請求項30記載の情報利用 装置。

【請求項 4】 新記計場手段から前至財変手段へ日時 を選切するための情報は、前記計場手段と 前記計使手段 とがそれぞれ保持する第1の優生成情報と互いに選知し あった乱数とに基づき生成される健情報を用いて暗号化 および復号化されることを特徴とする請求項30記載の 情報利用装置。

【請求項35】 前記判定手段から前記復号手段へ出力 される第1の鍵情報は、暗号および復号で共通の鍵情報 を用いて暗号化されることを特徴とする請求項30記載 の情報利用装置。

【請求項36】 前記判定手段から前記復号手段へ出力 される第1の健情報は、前記判定手段と前記復号手段の それぞれで生成される健情報を用いて暗号化および復号 化されることを特徴とする請求項30記載の情報利用装 置。 【請求項37】 前記判定手段から前記僕号手段へ出力 される第1の健情報法、前記判定手段と前記伐号手段の れそれで保持する第2の健康は精慢と互いに通知しあ った乱数とに基づき生成される雌情報を用いて暗号化お よび復予化されることを特徴とする請求項30記載の情 総利田参照

【請求項38】 前記判定手段は、前記日時を通知する ための情報を復号した際、そのデータ形式が下め定めら れた形式であるときのみ談情報を前記コンテンツ情報の 利用の可否の判定に用いることを特徴とする請求項30 記載の情報和用装置。

【請求項39】 前記判定手段は、前記日時を通知する ための情報が到着するまでの時間を計測して、該時間が テめ定められた時間内であるときのみ該情報を前記コン テンツ情報の利用の可否の判定に用いることを特徴とす る請求項30記載の情報相相接置。

【請求項40】 前記判定手段は、

前記ライセンス情報を暗号化する第2の鍵情報とそれに 対応する前記ライセンス情報を復号する第3の鍵情報と の対を記憶する記憶手段と

前記記録媒体に記録された前記第3の鍵情報の識別情報 を基に前記記憶手段から第3の鍵情報を検索して前記ラ イセンス情報を復号する第2の復号手段と、

を具備し、

前記記憶手段に記憶されている第2の鍵情報と第3の鍵 情報との対の少なくとも一部は更新されることを特徴と する請求項30記載の情報再生装置。

【請求項41】 前記判定手段は、

前記ライセンス情報を暗号化する第2の鍵情報とそれに 対応する前記ライセンス情報を復号する第3の鍵情報と の対を記憶する記憶手段と、

前記記録後代記録された前記第3の乱号機の識別情報 を基に前記記憶年段から第3の機情報を検察して前記 を基に前記記憶年段から第3の機情報を検察して前記し 前記記憶年段に記憶されている第2の機情報と第3の機 情報との対の少なくとも一部は各判定年度で固有である ことを特徴とする請求項30記載の情報利用装置。

【請求項42】 暗号化されたコンテンツ情報と、少なくとも前にコンテンツ情報の利用を削限するための利用 条件および前にコンテンツ情報を復告するための第1の 銀情報を含む暗号化されたライセンス情報とが記録され た記録媒体から扱か出された該時号化されたライセン 情報と、日時を通知するための暗号化された日時情報と を入りこて、前記コンテンツ情報の利用の可否を判定する を行数と数されて、 を行数と対象が表する。

前記暗号化されたライセンス情報を復号する第1の復号 手段と、

前記略号化された日時情報を復号する第2の復号手段 と.

前記第1および第2の復号手段で復号された情報に基づ

き前記コンテンツ情報の利用の可否を判定する判定手段 と.

この判定手段で前記コンテンツ情報の利用が可能と判定 されたとき前記第1の鍵情報を暗号化して出力する出力 手段と、

を具備し、演算機能を有する携帯可能記録媒体で構成されたことを特徴とする判定装置。

【請求項43】 前記第2の復号手段は、予め保持されている第1の鍵生成情報と乱数とに基づき生成される鍵 情報を用いて復号することを特徴とする請求項42記載 の判定等額

【請求項44】 前記判定手段は、前記第2の復号手段 で復号された日時情報のデータ形式が予め定められた形 式であるときのみ該日時情報を前記コンテンツ情報の利 用の可否の判定に用いることを特徴とする請求項42記 載の判定接続

【請求項45】 前配判定手段は、前配略号化された日 時情報が到着するまでの時間を計測して、該時間が予め 定められた時間内であるときのみ該日時情報を前記コン テンツ情報の利用の可否の判定に用いることを特徴とす る請求項42記載の判で終題

【請求項46】 前記付加情報を暗号化する第2の鍵情報とそれに対応する前記ライセンス情報を復号する第3の鍵情報との対を記憶する記憶手段を具備し、

前記第1の復号手段は、前記記録線体から読み出された 前記第3の機情報を指定するための識別情報を基に向記 記憶手段から第3の機情報を検索して前記ライモンス情 報を復与し、前記記憶手段に記憶されている第2の機情 報と第3の機情報との対の少なくとも一部は更新される ことを特徴とする諸求項42記数の特定装置。

【請求項47】 前記ライセンス情報を暗号化する第2 の鍵情報とそれに対応する前記ライセンス情報を復号する第3の鍵情報との対を記憶する記憶手段を具備し

前記第1の復号手段は、前記記録媒体に記録された前記 第3の鍵情報の識別情報を基に前記記憶手段から第3の

鍵情報を検索して前記ライセンス情報を復号し、 前記記憶手段に記憶されている第2の鍵情報と第3の鍵 情報との対の少なくとも一部は更新されることを特徴と する請求項42記載の判定装置。

【請求項48】 前記ライセンス情報を暗号化する第2 の鍵情報とそれに対応する前記ライセンス情報を復号する第3の鍵情報との対を記憶する記憶手段を具備し、

前記第1の復号手段は、前記記録媒体に記録された前記 第3の鍵情報の識別情報を基に前記記憶手段から第3の 鍵情報を検索して前記ライセンス情報を復号し、

前記記憶手段に記憶されている第2の鍵情報と第3の鍵 情報との対の少なくとも一部は各判定装置で固有である ことを特徴とする請求項42記載の判定装置。

【請求項49】 前記鍵生成手段は、予め定められた時間毎に当該時刻情報に基づき第2の鍵情報を生成するこ

とを特徴とする請求項17記載の判定装置。

【請求項50】 前記鍵生成手段は、予め定められた時間毎に当該時刻情報に基づき第3の鍵情報を生成することを特徴とする請求項21記載の判定装置。

【請求項51】 前記復号手段で復号された前記ライセンス情報には、復号結果の正否を判定するための認証情報が含まれていることを特徴とする請求項17または19または21または22または24記数列中宏護ア

【請求項52】 少なくともコンテンツ情報を利用を制限するための利用条件と該コンテンツ情報を復号するための第1の鍵情報とを含む場号化されたライセンス情報 に基づき、前記コンテンツ情報の利用の可否を判定する 押定装置において、

前記ライセンス情報を復号する第2の鍵情報を放送配信 される第1の鍵生成情報に基づき生成する鍵生成手段

入力された前記ライセンス情報を前記鍵生成手段で生成 された第2の健情報を用いて復号する復号手段と

この復号手段で復号されたライセンス情報に含まれる利 用条件に基づき前記コンテンツ情報の利用の可否を判定 する判定手段と.

この判定手段で前記コンテンツ情報の利用が可能と判定 されたとき、前記復号手段で復号されたライセンス情報 に含まれる第1の鍵情報を出力する出力手段と、

を具備したことを特徴とする判定装置

【請求項53】 入力された前記暗号化ライセンス情報 を記憶する記憶手段と、

この記憶手段に記憶された暗号化ライセンス情報から前 記コンテンツ情報に対応する前記暗号化ライセンス情報 を選択する選択手段と

前記復号手段は、この選択手段で選択された暗号化ライ センス情報を復号することを特徴とする請求項17また は52記載の判定装置。

【請求項54】 入力された前記暗号化ライセンス情報 を記憶する記憶手段と、

この記憶手段に記憶された暗号化ライセンス情報から該 ライセンス情報の程別の予め定められた優先順位に基づ き、前記コンテンツ情報に対応する暗号化ライセンス情 報を選択する選択手段と、

前記復号手段は、この選択手段で選択された暗号化ライセンス情報を復号することを特徴とする請求項17または52記載の判定装置。

【請求項55】 記録媒体に記録された暗号化されたコンテンツ情報を復号するために必要な第1の鍵情報を 記コンテンツ情報を利用する情報利用装置へ配信する鍵 配信装置において、

前記情報利用装置との間で共有される第1の秘密パラメ ータを記憶する第1の記憶手段と、

この第1の記憶手段に記憶された第1の秘密パラメータ と、該情報利用装置との間で交換される第1の公開パラ メータとに基づき第2の鍵情報を生成する第1の鍵生成 手段と、

少なくとも前記第1の鍵情報を含む暗号化された第1の 暗号情報を、前記第1の鍵生成手段で生成された第2の 鍵情報で暗号化する暗号手段と、

この暗号手段で暗号化された少なくとも前記第1の暗号 情報を含む第2の暗号情報を前記情報利用装置に配信す る配信手段と

を具備したことを特徴とする鍵配信装置。

【請求項56】 前記第1の暗号情報には、前記コンテンツ情報の利用を制限するための利用条件が含まれていることを特徴とする請求項55記載の鍵配信装置。

【請求項57】 前記第2の暗号情報には、前記コンテンツ情報の利用を制限するための利用条件が含まれていることを特徴とする請求項55記載の鍵配信装置。

【請求項58】 前記情報利用装置との間で共有される 第2の秘密パラメークを記憶する第2の記憶手段と、 前記情報利用装置から暗号化された該情報利用装置の識 別情報を受信する受信手段と、

前配第2の配憶手段に記憶された第2の秘密パラメータ と前配情報利用装置との間で交換される第2の公開パラ メータとに基づき第3の鍵情報を生成する第2の鍵生成 手段と、

前記受信手段で受信された暗号化された前記情報利用装置の撤削情報を前定第20度生成手段で生成された第3 の機情報を用いて復号する第1の復号手段と、前記暗号 手段は、この第1の復号手段で復号された前記情報利用 装置の燃門情報と前記第10時号情報とともに前記第2 の機情報で暗号化して第2の暗号情報を生成することを 特徴とする前次百5日報の機能を

【請求項59】 前記情報利用装置との間の通信は、演算機能を有する記録媒体を介して行われることを特徴とする請求項55記載の機配信装置。

【請求項60】 前記情報利用装置との間の通信は、演 算機能を有する記録媒体を介して行われ、

前記記録媒体との間で共有される第3の秘密パラメータ を記憶する第3の記憶手段と、

前記記録媒体から暗号化された該記録媒体の識別情報を 受信する受信手段と、前記第3の記憶手段に記憶された 第3の秘密バラメータと、前記記録媒体との間で交換さ れる第3の公開パラメータとに基づき第4の鍵情報を生 成する第3の鍵生成手段と

前記受信手段で受信された暗号化された前記記録媒体の 識別情報を前記第3の鍵生成手段で生成された第3の鍵 情報を用いて復号する第2の復号手段と、

前記略号手段は、この第2の復号手段で復号された前記 記録媒体の説別情報を前記第10略号情報とともに前記 第2の鍵情報で暗号化して第2の略号情報を生成するこ とを特徴とする請求項55記載の鍵配信装置。

【請求項61】 少なくともコンテンツ情報の利用を制

限するための利用条件と該コンテンツ情報を復号するための第1の鍵情報とを含む暗号化されたライセンス情報 に基づき、前記コンテンツ情報の利用の可否を判定する 判定装置において、

前記ライセンス情報の配信装置との間で共有される第1 の秘密パラメータを記憶する第1の記憶手段と、

この第1の記憶手段に記憶された第1の秘密パラメータ と前記配信装置との間で交換される第1の公開パラメー タとに基づき第2の鍵情報を生成する第1の鍵生成手段 と

受信した前記暗号化されたライセンス情報を前記第1の 鍵生成手段で生成された第2の鍵情報で復号する第1の 復号手段と

この第1の復号手段で復号されたライセンス情報に含まれる利用条件に基づき前記コンテンツ情報の利用の可否を判定する判定手段と、

この判定手段で前記コンテンツ情報の利用が可能と判定されたとき、前記復号手段で復号されたライセンス情報 に含まれる第1の鍵情報を出力する出力手段と、

を具備したことを特徴とする判定装置。

【請求項62】 前記出力手段は、

前記コンテンツ情報を利用する情報利用装置との間で共 有される第2の秘密パラメータを記憶する第2の記憶手 段と

この第2の記憶手段に記憶された第2の秘密パラメータ と前記情報利用装置との間で交換される第2の公開パラ メータとに基づき第3の機情報を生成する第2の鍵生成 手段と、

この第2の鍵生成手段で生成された第3の鍵情報で前記 第1の鍵情報を暗号化して前記情報利用装置へ出力する ことを特徴とする請求項61記載の判定装置。

【請求項63】 前記コンテンツ情報を利用する情報利用装置との間で共有される第3の秘密パラメータを記憶する第3の記憶手段と、

前記情報利用装置から前記コンテンツ情報の記録された 第1の記録媒体の暗号化された識別情報を受信する第1 の受信手段と

前記第3の記憶手段に記憶された第3の秘密パラメータ と前記情報利用装置との間で交換される第3の公開パラ メータとに基づき第4の鍵情報を生成する第3の鍵生成 手段と、

この第3の鍵生成手段で生成された第4の鍵情報で前記 第1受信手段で受信された暗号化された識別情報を復号 する第2の復号手段と、

前記判定手段は、この第2の復号手段で復号された識別 情報と前記復号されたライセンス情報とに基づき前記コ ンテンツ情報の利用の可否を判定することを特徴とする 請求項61記載の判定装置。

【請求項64】 前記配信装置との間の通信は、演算機能を有する記録媒体を介して行われることを特徴とする

請求項61記載の判定装置。

【請求項65】 前記配信装置との間の通信は、演算機能を有する記録媒体を介して行われ、

前記該記録媒体との間で共有される第4の秘密パラメー タを記憶する第4の記憶手段と、

グを記憶する第4の記憶手段と、 前記記録媒体から該記録媒体の暗号化された識別情報を 受信する第2の受信手段と、

前記第4の記憶手段に記憶された第4の秘密パラメータ と、前記記録媒体との間で交換される第4の公開パラメ ータとに基づき第5の鍵情報を生成する第4の鍵生成手

段と、 この第4の鍵生成手段で生成された第5の鍵情報を用い て前記第2の受信手段で受信された暗号化された識別情

日前に第20次13年校で交信された電子化された議別情報を復号する第3の復号手段と、 前記判定手段は、この第3の復号手段で復号された識別

「開記」以上下がは、こののこのようでは、後のではした歌の情報と前記復号されたライセンス情報とに基づき前記コンテンツ情報の利用の可否を判定することを特徴とする 請求項61記載の判定装置。

【請求項66】 少なくともコンテンツ情報の利用を制 腰するための利用条件と該コンテンツ情報を使号するた めの第1の鍵情報とを含む暗号化されたライセンス情報 に基づき、前記コンテンツ情報を復号および利用する情 報利用装置とさいて、

前記ライセンス情報の配信装置との間で共有される第1 の秘密パラメータを記憶する第1の記憶手段と、

この第1の記憶手段に記憶された第1の秘密パラメータ と前記配信装置との間で交換される第1の公開パラメー タとに基づき第2の鍵情報を生成する第1の鍵生成手段 と、

受信した前記暗号化されたライセンス情報を前記第1の 鍵生成手段で生成された第2の鍵情報で復号する第1の 復号手段と.

この第1の復号手段で復号されたライセンス情報に含まれる利用条件に基づき前記コンテンツ情報の利用の可否を判定する判定手段と、

この判定手段で前記コンテンツ情報の利用が可能と判定 されたとき、前記復号手段で復号されたライセンス情報 に含まれる第1の鍵情報を用いて前記コンテンツ情報を 復号することを特徴とする情報利用装置。

【請求項67】 前記ライセンス情報に含まれる、少な くとも前記第1の鍵情報と前記利用条件とを含む暗号化 された第1の暗号情報を復号する第3の鍵情報を記憶す る第2の記憶手段と、

前記復号手段で復号されたライセンス情報に含まれる前 記第1の暗号情報を前記第2の記憶手段に記憶されてい る第3の鍵情報を用いて復号する第2の復号手段と、

を具備したことを特徴とする請求項66記載の情報利用 装置。

【請求項68】 前記配信装置との間の通信は、演算機能を有する記録媒体を介して行われることを特徴とする

請求項66記載の情報利用装置。

【請求項69】 前記配信装置との間の通信は、演算機 能を有する記録媒体を介して行われ、

前記該記録媒体との間で共有される第2の秘密パラメー タを記憶する第3の記憶手段と、

前記記録媒体から該記録媒体の暗号化された識別情報を受信する受信手段と、

前記第3の記憶手段に記憶された第2の秘密パラメータ と、前記記録媒体との間で交換される第2の公開パラメ ・ 夢とに基づき第4の鍵情報を生成する第4の鍵生成手 段と、

前記受信手段で受信された暗号化された識別情報を前記 第4の鍵生成手段で生成された第4の鍵情報を用いて復 号する第3の復号手段と

前記判定手段は、この第3の復号手段で復号された鏡別 情報と前記復号されたライセンス情報とに基づき前記コ ンテンツ情報の利用の可否を判定することを特徴とする 請求項66記載の情報利用装置。

【請求項70】 少なくともコンテンツ情報の利用を制 限するための利用条件と該コンテンツ情報を復与するた めの第1の舞情報とを含む暗号化されたライセンス情報 とが影義された潜室機能を有する記録は体であって

前記ライセンス情報の記録装置との間で共有される第1 の秘密パラメータと、前記ライセンス情報に基づき前記 コンテンツ情報の利用の可否を判定する判定装置との間 で共有される第2の秘密パラメータとを記憶する第1の 記憶手段と、

予め与えられた識別情報を記憶する第2の記憶手段と、 前記第1の記憶手段に記憶された第1の秘密パラメータ と前記記録装置との間で交換される第1の公開パラメー タとに基づき第2の鍵情報を生成する第1の鍵生成手段 と、

この第1の鍵生成手段で生成された第2の鍵情報を用い て前記識別情報を暗号化する第1の暗号手段と、

前記第1の記憶手段に記憶された第2の秘密パラメータ と前記判定装置との間で交換される第2の公開パラメー タとに基づき第3の鍵情報を生成する第2の鍵生成手段 レ

この第2の鍵生成手段で生成された第3の鍵情報を用い て前記識別情報を暗号化する第2の暗号手段と、

前記第1および第2の暗号手段で暗号化された識別情報 を前記記録装置および前記判定装置に送信する送信手段 と、

を具備したことを特徴とする記録媒体。

【請求項71】 少なくともコンテンツ情報の利用を制 限するための利用条件と該コンテンツ情報を復号するた めの第1の鍵情報とを含む暗号化されたライセンス情報 が記録された演算機能を有する記録媒体であって、

前記ライセンス情報の記録装置との間で共有される第1 の秘密パラメータと、前記ライセンス情報に基づき前記 コンテンツ情報を利用する情報利用装置との間で共有される第2の秘密パラメータとを記憶する第1の記憶手段

予め与えられた識別情報を記憶する第2の記憶手段と、 前記第1の記憶手段に記憶された第1の秘密パラメータ と前記記録装置との間で交換される第1の公開パラメー タとに基づき第2の鍵情報を生成する第1の鍵生成手段

この第1の鍵生成手段で生成された第1の鍵情報を用い て前記識別情報を暗号化する第1の暗号手段と

前記第1の記憶手段に記憶された第2の秘密パラメータ と前記情報利用装置との間で支換される第2の公開パラ メータとに基づき第3の鍵情報を生成する第2の鍵生成 手段と、

この第2の鍵生成手段で生成された第3の鍵情報を用い て前記識別情報を暗号化する第2の暗号手段と

前記第1および第2の暗号手段で暗号化された識別情報 を前記記録装置および前記情報利用装置に送信する送信 手段と

を具備したことを特徴とする記録媒体。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、例えばDVD等の 記録媒体に記録された、あるいは、ネットワークを介し て、あるいは放送にて分配された情報の利用に対して課 金を行う情報記録/再生装置を含む情報流通システムに 関する。

【0002】特に、例えばDVD等の記録媒体に情報を 記録する情報記録装置およびDVD等の記録媒体に記録 された情報を再生する情報再生装置に関する。

[0003]

【従来の技術】近年、ディジタル情報処理技術や広帯域 ISDN等の遺態技術の影達、DVD等の大容泉、高画 質、高音質を実現する高度な情報記録媒体の開発が進ん でいる。このような情報の伝達手段の多様化、高度化が 進むにつれ、ディジタル化された著作物等がネットワー ク、最級媒体などを介して利用者の手に大量振売され、利用者がそれらを自由に利用できる環境が生まれつ つある。このような環境は、著作物の無所後製、無断の 変、著件者の窓回してい電流を入り起こる機会を増大さ せるものであり、著作物の権利者にとって、自己の利益 が不当に書されるのではないかという懸念を抱かせるも のである。

[0004]このような着作物の権利者の懸念を扱い払えるよう、迅速かつ手軽にディジタル化された者作物を 流通させるとともに、適正とそれらを利用できるような ディジタル情報の利用環境を提供できる着作権の保護を 前提としたシステムの開発は今後の重要を課題となる。 [0005] DVDは、CDーROMに代わる大容量の パソコンメディアであるとともに、映画、音楽、ゲー ム、カラオケ等、機なな用途への広がりを期待でき、こ のようなD V Dの普及を図るために、D V Dのタイトル 価格を低く刺えたり、レンクルD V D市場への放大も子 想される、従って、このような観点からも、D V D等の 正整線体に記載されたディンタル化された著作物の所有 ではなく利用に対して譲立するという考えに基づく、情 報に対する著作地の保護を前提とした情報の流通システ ムが不可欠となる。

[0006]

【発明が解決しようとする課題】そこで、本発明は、ディジタル化された著作物を迅速かつ手軽に流過させるとともに、著作物の保護を前級としたディジタル付輪の利用環境を提供する情報洗過システムを構築するための情報記録機能は、500円のインスを構築するための情報記録機能は、500円のインスを構築するための情報記録とは、500円のインスを表したディジタル代表の著作機の利用に対する服金による著作権の保護を前後としたディジタル情報の利用に対する服金による著作権の保護を前後としたディジタル情報の利用に対する服金による著作権の保護を前後としたディジタル情報の利用に対する服金になる事件権の保護を前後としたディジタル情報の利用環境を構築するための情報和制度対する複金装置を提供することを目的とする。

【課題を解決するための手段】(第1の実施形態)

(1) 本発明の情報記録技能 (請求項1)は、コンテ ツ情報を暗号化する暗号化手段と、少なくとも、節記コ ンテンツ情報を関する (18号環とを合理号化されたラ テンツ情報を復身する (18号環とを合理号化されたラ エン大情報を生成するライセンステンツ情報と前記ライセ ンス情報と成手段で生成されたライセンス情報と起きが 様体に記録する原数手段と、多異情する。

【0008】また、本発明の情報再生装置(請求項4) は、暗号化されたコンテンツ情報と、少なくとも前記コ ンテンツ情報の利用を制限するための利用条件および前 記コンテンツ情報を復号するための第1の鍵情報を会む 暗号化されたライセンス情報とが記録された記録媒体か ら前記コンテンツ情報を再生する情報再生装置におい て、前記ライセンス情報を復号するための第2の鍵情報 を記憶する記憶手段と、この記憶手段に記憶されている 第2の鍵情報を用いて前記記録媒体に記録されているラ イセンス情報を復号する第1の復号手段と、この第1の 復号手段で復号されたライセンス情報に含まれる利用条 件に基づき前記コンテンツ情報の利用の可否を判定する 判定手段と、この判定手段で前記コンテンツ情報の利用 が可能と判定されたとき、前記第1の復号手段で復号さ れたライセンス情報に含まれる第1の鍵情報を用いて前 記記録媒体に記録されているコンテンツ情報を復号する 第2の復号手段と、を具備する。

【0009】本発明の情報記録装置により、暗号化されたコンテンツ情報と該コンテンツ情報の利用条件が不可

外になるよう記録媒体に記録される。このような記録媒体 体に記録されたコンテンツ情報を再生するには、ライセ ンス情報を復号するための正当な復号観を具備した情報 再生装置のみが行え、しかも復号の際には、必ずライセ ンス情報と含まれる利用条件を察照してコンテンツ情報 利用の可否を判断するため、コンテンツ情報を不正な 利用条件の下で利用する事が不可能となる。従って、該 コンテンツ情報の著作の成語を削援としたディジタル 情報を選集かの手権に介護を削援としたディジタル 情報を選集かの手権に流過させることができる。

[0010](2)また、本発明の情報記録金鑑 (請求項2)は、コンテンツ情報から一部の情報を分離する が離手段と、少なくとも、前部分離手段で分離された前 記一部の情報と前記コンテンツ情報の利用を制限するための利用条件とを含む暗号化されたライセンス情報を生 抜するライセンス情報と手段と、このライセンス方報と生 抜するライセンス情報というイセンス情報と 情報の他の一部を記録媒体に記録する記録手段と、を具 他する

【0011】本発明の情報再生装置(請求項5)は、コ ンテンツ情報の一部と、少なくとも前記コンテンツ情報 の利用を制限するための利用条件と前記コンテンツ情報 の他の一部を含む暗号化されたライセンス情報とが記録 された記録媒体から前記コンテンツ情報を再生する情報 再生装置において、前記ライセンス情報を復号する鍵情 報を記憶する記憶手段と、この記憶手段に記憶されてい る鍵情報を用いて前記記録媒体に記録されているライヤ ンス情報を復号する復号手段と、この復号手段で復号さ れたライセンス情報に含まれる利用条件に基づき前記コ ンテンツ情報の利用の可否を判定する判定手段と、この 判定手段で前記コンテンツ情報の利用が可能と判定され たとき、前記復号手段で復号されたライセンス情報に含 まれる前記コンテンツ情報の一部と、前記記録媒体に記 録されている前記コンテンツ情報の一部とを合成して前 記コンテンツ情報を再生する再生手段と、を具備する。 【0012】本発明の情報記録装置により、コンテンツ 情報と該コンテンツ情報の利用条件が不可分になるよう 記録媒体に記録される。このような記録媒体に記録され たコンテンツ情報を再生するには、ライセンス情報を復 号するための正当な復号鍵を具備した情報再生装置のみ が行え、しかも復号の際には、必ずライセンス情報に含 まれる利用条件を参昭してコンテンツ情報の利用の可否 を判断するため、コンテンツ情報を不正な利用条件の下 で利用する事が不可能となる。従って、該コンテンツ情 報の著作権の保護を前提としたディジタル情報を迅速か つ手軽に流通させることができる。

【〇〇13】(3) 本発明の情報記録装置(請求項 3)は、コンテンツ情報と、少なぐとも前記コンテンツ 情報の利用を制限するための利用条件とを含む暗号化さ れた記録情報を生成する記録情報と成手段と、この記録 情報生成手段で生成された記録情報と成手段と る記録手段と、を具備する。

【0014】未売即の情報年装置(前次項6)は、少なくともコンテンツ情報を前記コンテンツ情報を前記コンテンツ情報を削減するためつ利用条件とを含む暗号化された記録情報が記録された記録情報と明さなからの機情報を記憶する記憶手段と、この記憶手段に記憶されている機情報を用いて前記記録線体に設定されている機情報を用いて前記記録線なに記憶されている機情報を含する便号手段、この使号手段で使号された記録情報を保与する便号手段と、この押号手段でであった。 「一般である。」である。「一般である。「一般である。」では、「一般である。」では、「一般では、「他のでは、「一般では、「他のでは、「他のでは、「他のでは、「他のでは、「他のでは、「他のでは、「他のでは、「他のでは、「他のでは、

【0015】本売明の情報記録装置により、コンテンツ 情報と該コンテンツ情報の利用売作み不可分になるよう 記録媒体に記録される。このよう定録媒体に記録され たコンテンツ情報を再生するには、記録情報を使きする たのの正当な復号確を具備した情報再生装置のみが行 え、しかも復号の際には、必ず利用条件を参照してコン テンツ情報の利用の可含を判断するため、コンテンツ情 表現の表現の表現である。 でして、該コンテンツ情報の著作権の保護を前提とした ディジタル情報を迅速かつ手軽に流過させることができる。

【0017】(5) 本売利の課金装置(請求項1.6) は、コンデンツ情報と、少なくとも前記コンデンツイ の利用を制限するための利用条件を含む晴号化されたラ イセンス情報とか延録された記録媒体を介した前記コン ナンツ情報の利用と対する課金を行う課金装置におい て、前記記録媒体に記録された暗号化されたライセンス 情報を入力する入力手段と、この入力手段で入力された 暗号化されたライセンス情報を後号する後号手段と、高 記コンテンツ情報と利用するための利用条件を入力する 利用条件入力手段と、この利用条件之入力等な れた利用条件に基づき前記コンテンツ情報の利用に対する料金の支払いを要求する要求手段と、前記要求に応じて料金の支払いが確認されたとき、前記利用条件九カー段で入りされた列用条件に基づき前記根号手段で振りされたライセンス情報を更新されたライセンス情報を出力する世ガ手段と、この時号手段で暗号化されたライセンス情報を出力する出力手段と、を具備することにより、コンテンツ情報の記録された記録媒体に対し、該コンテンツ情報の記録された記録媒体に対し、該コンテンツ情報の記録された記録媒体に対し、該コンテンツ情報の記録された記録媒体に対し、該コンテンツ情報の高機と対の影響が表した。

(6) 本発明の射度装置(請求項17、請求項18、 請求項49: 保号ユニットA)は、少なくともコンテンツ 情報を利用を削削するための利用条件と該コンテンツ 情報を使身するための第10歳情報とを含む時争化され たライセンス情報に基づき、前記コンテンツ情報のにあった。 地を復考する第20歳情報と予め定められた時間応任と 成すを健生成手段と、入力された前部ライセンス情報を 育記練生成手段と、入力された前部ライセンス情報を 育記練生成手段と、人力された前部ライセンス情報を 利用の可否を判定する判定手段と、この物等手段を開きたアンツ情報の 利用の可否を判定する判定手段と、この判定手段で開記 コンテンツ情報の利用が可能と判定されたとき、前記録 ラ手段で投号されたライセンス情報に含まれる第10歳 情報と由する出手段と、を具備する。

[0018]本売明によれば、ラインセンス情報を復号するための秘密鍵(第2の鍵情報)を復号ユニットA内で所定タイミング毎に生成し、これをある所定期間に限って用いるようになっているため、コンテンツ情報の利用条件やコンテンツ情報の優号機を含むライセンス情報の情報とキュリティの向上が配むる。

【0019】(7) 本秀卿の利定装置(請求項19、請求項20:後身ユニット島)は、少なぐともコンテンツ情報の利用を制限するための利用条件と前記コンテンツ情報を復号するための報号化された第1の鍵情報を復号するための第2の鍵情等を必立するために必要な第1の鍵生成情報とを含む時分化された第1の鍵情報と表す。前記コンテンツ情報の利用の可否を対定支護にといて、前記コンテンツ情報を復身する後号手段と、この復号手段で復号されたライセンス情報を含まれる利用条件に基づき前記コンテンツ情報の利用の可否を判定する判定等にといる情報を使うする後号手段と、この程等手段では多された。可能定手段で確認コンテンツ情報の利用が可能と判定とない。前記段号手段で後号された。可能定手段では、この判定手段で前記コンテンツ情報の利用が可能と判定された。前記段号手段で後号された。可能を対したと、前記段号手段で後号された。方1の鍵情報が表すれる。

【0020】本発明によれば、コンテンツ情報を復号す る第1の鍵情報は、後号ユニット B内では暗号化された ままなので、コンテンツ情報の復号鍵情報の情報セキュ リティの向上が図れる。

【0021】(8) 本発明の判定装置(請求項21、 請求項22、請求項50:復号ユニットC)は、少なく ともコンテンツ情報の利用を制限するための利用条件と 該コンテンツ情報を復号するための暗号化された第1の 鎌情報と該暗号化された第1の鎌情報を復号するための 第2の鍵情報を生成するために必要な第1の鍵生成情報 とを含む暗号化されたライセンス情報に基づき、前記コ ンテンツ情報の利用の可否を判定する判定装置におい て、前記ライセンス情報を復号する第3の鍵情報を予め 定められた時間毎に生成する鍵生成手段と、入力された 前記ライセンス情報を前記鍵生成手段で生成された第3 の鍵情報を用いて復号する復号手段と、この復号手段で 復号されたライセンス情報に含まれる利用条件に基づき 前記コンテンツ情報の利用の可否を判定する判定手段 と、この判定手段で前記コンテンツ情報の利用が可能と 判定されたとき、前記復号手段で復号されたライセンス 情報に含まれる暗号化された第1の鍵情報と第1の鍵生 成情報とを出力する出力手段と、を具備する。

【0022】本売明によれば、ライセンス情報を復号するための秘密健(第3の機情報)を復号ユニットに内で 所定タイミング毎に生成し、これを所定期間に限って用いるようになっているため、コンテンツ情報の利用条件 やコンテンツ情報の復号機を含むライセンス情報の情報 セキュリティの向上が図れる、また、コンテンツ情報を 復号する第1の機情報は、復号ユニットC内では暗号化 されたままなので、復号機情報の情報セキュリティの向 トが図れる。

【0023】(9) 本発明の判定装置(請求項23 請求項24:復号ユニットD. 復号ユニットD')は、 少なくともコンテンツ情報の利用を制限するための利用 条件と該コンテンツ情報を復号するための第1の鍵情報 とを第2の鍵情報で暗号化したものと、少なくとも該第 2の鍵情報を生成するために必要な鍵牛成情報とを含む ライセンス情報に基づき前記コンテンツ情報の利用の可 否を判定する判定装置において、入力された前記ライセ ンス情報に含まれる鍵生成情報に基づき前記第2の鍵情 報を生成する鍵生成手段と、この鍵生成手段で生成され た第2の鍵情報を用いて前記ライセンス情報に含まれる 利用条件と第1の鍵情報とを復号する復号手段と、この 復号手段で復号された利用条件に基づき前記コンテンツ 情報の利用の可否を判定する判定手段と、この判定手段 で前記コンテンツ情報の利用が可能と判定されたとき、 前記復号手段で復号された第1の鍵情報を出力する出力 手段と、を具備する。

【0024】本発明によれば、ライセンス情報の暗号化 部分(セキュリティ対策を要する重要な情報部分)を復 号する第1の機情報は、談談号化部分を後号する際に、 その都度生成され、復号後はメモリ上から消去できるた 、復与二ルり、D、P 時に該近10機情報を保持す ることがない。従って、利用条件やコンテンツ情報を復 号する第1の機情報等の重要な情報(第三者には知られ て不正利用されては揺るような情報)のセキュリティの 向上が受ねる。

【0025】また、ライセンス情報が更新される度に第 1の建情報(Kas)が異なるので、第1の機情報が鑑見 した場合の影響かかなくなる。そればかりか公開機時号 に比べ格段に高速である共有鍵暗号が使えるので付加情 級のデータサイズを大きくしても実時間で繰りし、ライ センス情報能で含まれる利用条件に基づくコンテンツの利 用可否の度が行えるという視点がある。

【0026】(10) 本売明の更新装置 (請求項25: 復号ユニットAに対応するライセンス情報更新装置) は、少なくともコンテンツ情報の利用を制設するための利用条件と前記コンテンツ情報を使うするための機情報とを含む公開型で請号化されたライセンス情報に基装置から、少なくとも新たに指定された利用条件と更新された公開鍵とが通知されて前記ライセンス情報の更新の要求を受けたと、該要求に基づき該ライセンス情報を更新する更新装置であって、前記更新されたライセンス情報を更新する更新装置であって、前記更新されたライセンス情報を開設しませた。

【0027】本発明によれば、ライセンス情報の更新の 際には、コンテンツ復号鍵を通知する必要がなく、情報 セキュリティの確保されたライセンス情報の更新が可能 となる。

【0028】(11) 本発明の更新装置(請求項2 6:復号ユニットBに対応するライセンス情報更新装 置)は、少なくともコンテンツ情報の利用を制限するた めの利用条件と前記コンテンツ情報を復号するための暗 号化された第1の鍵情報と該暗号化された第1の鍵情報 を復号する第2の鍵情報を生成するために必要な第1の 鎌生成情報とを含む暗号化されたライセンス情報に基づ き前記コンテンツ情報の利用の可否を判定する判定装置 から、少なくとも新たに指定された利用条件と前記第2 の鍵情報を生成するために必要な第2の鍵生成情報とが 通知されて前記ライセンス情報の更新の要求を受けたと き、該要求に基づき該ライセンス情報を更新する更新装 置であって、前記利用条件と前記第1の鍵生成情報とを 更新し、該更新された第1の鍵生成情報と前記第2の鍵 生成情報とに基づき前記第2の鎌情報を更新し、この更 新された第2の鍵情報で前記第1の鍵情報を暗号化し て、少なくとも該更新された利用条件と該更新された第 2の鍵情報で暗号化された第1の鍵情報と該更新された 第1の鍵生成情報とを含む暗号化されたライセンス情報 を生成することを特徴とする。

【0029】本発明によれば、ライセンス情報の更新の 際には、コンテンツ復号鍵を通知する必要がなく、情報 セキュリティの確保されたライセンス情報の更新が可能 となる。

【0030】(12) 本発明の更新装置(請求項2 7: 復号ユニットCに対応するライセンス情報更新装 置)は、少なくともコンテンツ情報の利用を制限するた めの利用条件と前記コンテンツ情報を復号するための暗 号化された第1の鍵情報と該暗号化された第1の鍵情報 を復号する第2の鍵情報を生成するために必要な第1の 鍵生成情報とを含む公開鍵で暗号化されたライセンス情 報に基づき前記コンテンツ情報の利用の可否を判定する 判定装置から、少なくとも新たに指定された利用条件と 前記第2の離情報を生成するために必要な第2の傑生成 情報と更新された公開鍵とが通知されて前記ライセンス 情報の更新の要求を受けたとき、該要求に基づき該ライ センス情報を更新する更新装置であって、前記利用条件 と前記第1の鍵生成情報とを更新し、該更新された第1 の鎌生成情報と前記第2の鎌生成情報とに基づき前記第 2の鍵情報を更新し、この更新された第2の鍵情報で前 記第1の鍵情報を暗号化して、少なくとも該更新された 利用条件と該更新された第2の鍵情報で暗号化された第 1の鍵情報と該更新された第1の鍵生成情報とを含むラ イセンス情報を生成し、この生成されたライセンス情報 を前記通知された公開鍵で暗号化することを特徴とす

【0031】本発明によれば、ライセンス情報の更新の 際には、コンテンツ復号鍵を通知する必要がなく、情報 セキュリティの確保されたライセンス情報の更新が可能 となる。

【0032】(13)本発明の更新装置(請求項28: 復号ユニットD、D'に対応するライセンス情報更新装 置)は、少なくともコンテンツ情報の利用を制限するた めの利用条件と前記コンテンツ情報を復号するための第 1の鍵情報とを第2の鍵情報で暗号化したものと、少な くとも該第2の鍵情報を生成するために必要な2つの鍵 生成情報とを含むライセンス情報に基づき前記コンテン ツ情報の利用の可否を判定する判定装置から、少なくと も前記2つの鎌牛成情報のうちの一方あるいは該一方の 鍵生成情報を更新したものと新たに指定された利用条件 とが通知されて前記ライセンス情報の更新の要求を受け たとき、該要求に基づき該ライセンス情報を更新する更 新装置であって、前記利用条件と他方の鍵生成情報とを 更新し、該更新された他方の鍵生成情報と前記通知され た一方の鍵牛成情報とに基づき前記第2の鍵情報を更新 して、少なくとも該更新された利用条件と該第1の鎌情 報とを該更新された第2の鍵情報で暗号化したものと、 少なくとも前記通知された一方の鍵生成情報と該更新さ れた他方の鍵牛成情報とを含むライセンス情報を牛成す ることを特徴とする。

【0033】本発明によれば、ライセンス情報の更新の 際には、コンテンツ復号鍵を通知する必要がなく、情報 セキュリティの確保されたライセンス情報の更新が可能 となる。

【9034】(14) 本発明の情報利用装置 (請求項 29: 後男ユニットB、に対応する情報用設置) は、時等化されたコンテンツ情報を優身するための暗号化された第1の機情報と後等1の機情報を使りする第2の機情報を生成するために必要な第1の機生成情報とが入力されて、該コンテンツ情報を優身もよび利用する。 の機情報を生成するために必要な第1の機生成情報とが入力されて、該コンテンツ情報を侵身もよび利用する。 の機情報を生成するために必要な第2の機生成情報を保持し、この第2の機性が構整を構造を構造を構造を表し、この生成された第2の機情報を生成し、この生成された第2の機情報を生成し、この生成された第2の機情報を生成しているコンテンツ情報を使得することを特定する。

[0035] 本発明によれば、コンテンツ情報の復号鍵 (第10段情報)は暗号化されたまま当該情報利用装置 に入力するため、第10般情報を出力する装置(復号ユ ニットB、C)と当該情報利用装置との間における情報 セキュリティの向上が図れる。

(第3の実施形態)

(15) 本発明の情報利用装置(請求項30)は、記 録媒体に記録された暗号化されたコンテンツ情報を該記 縁媒体に記憶された、少なくとも前記コンテンツ情報の 利用を制限するための利用条件と前記コンテンツ情報を 復号するための第1の俳情報とを含む暗号化されたライ センス情報に基づき復号および利用する情報利用装置に おいて、日時を計測する計測手段と、この計測手段で計 測された日時と前記記録媒体に記録されたライセンス情 報とに基づき前記コンテンツ情報の利用の可否を判定す る判定手段と、前記判定手段で前記コンテンツ情報の利 用が可能と判定されたとき該判定手段から出力される前 記第1の鍵情報を用いて前記記録媒体に記録されたコン テンツ情報を復号する復号手段と、を具備し、前記計測 手段から前記判定手段へ日時を通知するための情報と、 前記判定手段から前記復号手段へ出力される第1の鍵情 報とは暗号化されていることを特徴とする。

【0036】本発明によれば、情報生成装置内の各機能 ユニット(計測手段、判定手段、復号手段)間で受け渡 しされる情報のセキュリティの向上が図れる。

【0037】(16) 本恐門の判定装置(請求項42)は、暗号化されたコンテンツ情報と、少なくも前 起コンテンツ情報の利用を側関するための利用条件およ び前記コンテンツ情報を優号するための第1の媒情報を さい時の表の出るため調明をはないた可様ないた可様な 日時を通知するための暗号化された日時情報とき入力して、前記コンテンツ情報の利用の可含半期だする特別を で変わって、前記コンテンツ情報の利用の可含半期だする判定装 変であって、前記コンテンツ情報の利用の可含半期でする判定数 変であって、前記コンテンツ情報の利用の可含半期でする判定数 変であって、前記甲号化されたプイセンス情報を優号す る第1の度号手段と、前定場号化された日時情報を復号 する第2の復号手段と、前記第1および第2の復号手段 で復号された情報と基づき前記コンテンツ情報の利用の 可否を智度する智度手段と、この判定手段で前記コンテンツ情報の利用が シツ情報の利用が節能を判定されたとき前定第1コンテ ツ情報の利用が節能を判定されたとき前定第1点 報を結ずる携帯可能記録媒体で構成されたことを特徴と する。

【0038】本発明の判定装置を例えばパーソナルコン ビュータに装着して用いた場合、当該判定装置に入力あ るいは出力される情報のセキュリティの向上が図れる。 (第4の実験形態)

(17) (請求項51) 前非項17、19、21、2 3、24記載の判定設置において、前記度与手段で成身 された前記ライセンス情報には、復考結果の正空を判定 するための認証情報が含まれていることにより、時間の 終過に従って数すイセンス情報の様子は驚いべくつも生 成される状況であっても、そのうちのいずれか正しい復 号鍵で当該ライセンス情報が復号されたか否かを容易に 判断できる。

【0039】(18) 本発明の判定装置(請求項5 2)は、少なくともコンテンツ情報の利用を制限するた めの利用条件と該コンテンツ情報を復号するための第1 の鍵情報とを含む暗号化されたライセンス情報に基づ き、前記コンテンツ情報の利用の可否を判定する判定装 置において、前記ライセンス情報を復号する第2の鍵情 報を放送配信される第1の鍵牛成情報に基づき牛成する 鎌生成手段と、入力された前記ライセンス情報を前記録 牛成手段で牛成された第2の鍵情報を用いて復号する復 号手段と、この復号手段で復号されたライセンス情報に 含まれる利用条件に基づき前記コンテンツ情報の利用の 可否を判定する判定手段と、この判定手段で前記コンテ ンツ情報の利用が可能と判定されたとき、前記復号手段 で復号されたライセンス情報に含まれる第1の鍵情報を 出力する出力手段と、を具備したことにより、暗号化ラ イセンス情報の復号化鍵(第2の鍵情報)を生成するた めに必要なシード情報 (第1の鍵生成情報) が放送配信 されるので、暗号化ライセンス情報の復号化鍵の更新が 容易に行える。

(第5の実施形態)

(19) 未発明の鍵配信装置(請求項55)は、記録媒体に記録された暗号化されたコンテンツ情報を吸りする
かかん必要を新りの機情報と前記コンテンツ情報を吸りする
情報利用装置へ配信する鍵配信装置において、前記情報時用装置との間で共有される第1の部他手段に記憶された第1の程等のラントと、送情報利用装置との間で突破される第1のを開バラメークとに基づき第2の機情報をもむまりの場所でメークと、少なくとり前記
第1の機情報を含む暗号化された第1の暗号情報と前

記第10単生成手段で生成された第20無情報で鳴号化 する暗号手段と、この暗号手段で暗号化された少女くと も前近第10배号情報を含む気20端号情報を随ば情報 利用接張に配信する配信手段と、を具備したことによ り、コンテンツ指揮を復写するために必要やディスクキ 一(第1の機情報)を、その配信元(鍵配信装置として のライセンス作映設施。ライセンスは入業記)から配信、 代情報利用装置としてのカードアグアク、アレーヤ) とて、双方で共有する秘密パラメークから生成される公 間してもかまおひい公開パラメークを伝達し合い。自分 の秘密パラメークと相手からの公開パラメークによって 確認送を達成するので、窓際されるからしれない安全で をい連信部であっても安全に観信が行える。

【0040】(20)本発明の判定装置(請求項61) は、少なくともコンテンツ情報の利用を制限するための 利用条件と該コンテンツ情報を復号するための第1の鍵 情報とを含む暗号化されたライセンス情報に基づき、前 記コンテンツ情報の利用の可否を判定する判定装置にお いて、前記ライセンス情報の配信装置との間で共有され る第1の秘密パラメータを記憶する第1の記憶手段と、 この第1の記憶手段に記憶された第1の秘密パラメータ と前記配信装置との間で交換される第1の公開パラメー タとに基づき第2の鍵情報を生成する第1の鍵生成手段 と、受信した前記暗号化されたライセンス情報を前記第 1の鍵生成手段で生成された第2の鍵情報で復号する第 1の復号手段と、この第1の復号手段で復号されたライ センス情報に含まれる利用条件に基づき前記コンテンツ 情報の利用の可否を判定する判定手段と、この判定手段 で前記コンテンツ情報の利用が可能と判定されたとき、 前記復号手段で復号されたライセンス情報に含まれる第 1の鍵情報を出力する出力手段と、を具備したことによ り、コンテンツ情報を復号するために必要なディスクキ 一(第1の鍵情報)の配信元(配信装置としてのライセ ンス作成装置、ライセンス注入装置)との間で共有する 秘密パラメータから生成される公開してもかまわない公 開バラメータを伝達し合い。自分の秘密パラメータと配 信元からの公開バラメータによって鎌配送を達成するの で、盗聴されるかもしれない安全でない通信路であって も安全に第1の鍵情報を受け取れる。

【0041】(21) 本売明の情報利用接返 (請ま項 66)は、少なくともコンテンツ情報の利用を削限する ための利用条件と該コンテンツ情報を使守するための第 1の機構制とをもむ暗号化されたライセンス情報に基づ 5、前記コンテンツ情報を優守および利用する情報利用 装置において、前記ライセンス情報の配信装置との間で 共有される第1の秘密パラメータを記憶する第 1の記憶 手段と、この第1の記憶手段に記憶された第1の秘密パ ラメータと前記配信装置との間で突換される第1の公開 パラメータとに添う第2の機構後を出版する第1の機 パラメータとに添う第2の機構後を出版する第1の機 生成手段と、受信した前記等号化されたライセンス情報 を前記第1の機単・成手段で生成された第2の健情報で復 ラする第1の像号手段と、この第1の像号手段で保号さ れたライセンス情報に含まれる利用条件に基づき前記コ ンテンツ情報が利用の可含を判定する判定手段と、この 判定手段で第12ファンツ情報の利用が可能と判定され たとき、前記像号手段で復号されたライセンス情報に含 まれる第1の機情報を用いて前記コンテンツ情報を復号 さることを特徴とする。

【0042】本郷別によれば、コンテンツ情報を復身するために必要なディスクキー(第1の職情報)の配信元(配信業鑑としてのライセンス作成装鑑、ライセンス注入装置)との間では有する秘密パラメータから生成される公開してもかまわない公開パラメークを伝達し合い、自分の秘密パラメータと配信元からの公開パラメータによって確配送を連成するので、盗聴されるかもしれない安全でない通信館であっても安全に第1の健情報を受け取れる。

【0043】(22) 本発明の記録媒体(請求項7 71)は、少なくともコンテンツ情報の利用を制限 するための利用条件と該コンテンツ情報を復号するため の第1の鍵情報とを含む暗号化されたライセンス情報と が記録された演算機能を有する記録媒体であって、前記 ライセンス情報の記録装置との間で共有される第1の秘 密パラメータと、前記ライセンス情報に基づき前記コン テンツ情報の利用の可否を判定する判定装置(あるい は、前記コンテンツ情報を利用する情報利用装置)との 間で共有される第2の秘密パラメータとを記憶する第1 の記憶手段と、予め与えられた識別情報を記憶する第2 の記憶手段と、前記第1の記憶手段に記憶された第1の 秘密パラメータと前記記録装置との間で交換される第1 の公開パラメータとに基づき第2の鍵情報を生成する第 1の鍵生成手段と、この第1の鍵生成手段で生成された 第2の健情報を用いて前記識別情報を暗号化する第1の 暗号手段と、前記第1の記憶手段に記憶された第2の秘 密パラメータと前記判定装置 (あるいは前記情報利用装 置)との間で交換される第2の公開パラメータとに基づ き第3の鍵情報を生成する第2の鍵生成手段と、この第 2の鍵生成手段で生成された第3の鍵情報を用いて前記 識別情報を暗号化する第2の暗号手段と 前記第1およ び第2の暗号手段で暗号化された識別情報を前記記録装 置および前記判定装置(あるいは前記情報利用装置)に 送信する送信手段と、を具備したことにより、コンテン ツ情報を復号するために必要なディスクキー (第1の鍵 情報)を、その配信元 (記録装置としてのライセンス注 入装置) から配信先 (判定装置 (あるいは情報利用装 置)としてのカードアダプタ、プレーヤ)へ配信する記 録媒体が、その識別情報を当該配信元および配信先のそ れぞれとの間で共有する秘密パラメータから生成される 公開してもかまわない公開パラメータを伝達し合い 自 分の秘密パラメータと相手からの公開パラメータによっ

て配送するので、監整されるかもしれない安全でない通信器であっても安全に当該議別情報の配信が行えるとともに、当該議別情報を有する記録媒体のみがディスクキーを配信でするでからで記載できるので「例えば、配合した」とにより、配信先につ、このライセンス情報に当該記録媒体の識別情報を含めることにより、配信法にて、このライセンス情報に含まれる認別情報と、当該テイセンス情報の記録されていたときにライセンス判定を行う」、当該記録媒体を介して双方でディスクキーが安全に受け続してきる。

[0044]

- 【発明の実施の形態】以下、本発明の実施形態について 図面を参照して説明する。
- (第1の実施形態)まず、本発明の第1の実施形態に係る情報記録装置および情報再生装置を用いた情報流通システムの全体を概略的に説明する。
- 【0045】本売明に係る情報記録金額とよび情報再生 装置を用いた情報流通システムの構成例を図53に示 す。図53において、ライセンス情報と成部1002、 情報記録館1003は、図1、図3、図7等に示したラ イセンス情報生成部および情報記録部と等値であり、復 タニニット1013は、図9、図12、図27、図3 9、図43等に示す復号ユニットと等値である。再生部 1014、読み出し部と等値である。再生部 1014、読み出し部と等値である。
- 【0046】図53に示すシステム全体の動作を以下、 簡単に説明する。課金対象情報は暗号鍵ke(1)によ
- って暗号化されている ([課金対象情報] k e (1))。先ず、ライセンス情報生都 1002 に課金対 感情報の復号健k d (1))と利用期限等の利用条件が入 力される (ステップS701、ステップS702)。
- 【0048】精陽業務部1004は、DVD-ROMやDVD-RAM、ハードディスク等のメディアである。
 このメディアに記録された情報が値に、或いは放送やインターホット等を選じて別のメディア(竹なわち、情報審積部1015)に移し替えられて、情報再生装置1011の読み出し部1012によって読み出され(ステップS7706)。読み出されたライセンス情報は、我り、男ニット1013は、晴号鍵keに対する復号鍵kdを接持しており、ライセンス情報を後望し、混合対象を保持しており、ライセンス情報を後望し、混合対象を保持しており、ライセンス情報を後望し、混合対象が

ニット1013は利用条件をチェックし、課金対象情報が利用可能か否かを決定する。利用可能であれば、復号ニットは復発性は(1)を、再生部1014は大力で出力する(ステップS708)。再生部1014は、読み出し部1012から(混金対象情報) ke(1)を取り出し(ステップS709)、復号線kd(1)によって復号し、混金対象情報と発達は(1)によって復号し、混金対象情報と再生する。

【0049】 (様号上、ット1013は、後号離k c4と、 ライセンス情報の復号を行うアルゴリズムとを保持して いる、セキュリティに対する攻撃を避ける為に、後号ユ ニット1013は、ソフトウェアではなく、例えばIC チップとして実装する事が望ましい、この場合、復号ユ ニット1013はライセンス情報のプ力節と、〈利用可能と判断した場合に〉誤金対象情報の復号鍵を出力する 出力能を具備したICチップであり、復号や利用可否の 判断は全くチップで行われる。

【0050】本売別の運点の1つは、ライセンス情報生版部1002が、課金対象情報の使号離kd(1)と利用条件とをマージレた後、暗号化を除す点にある。一般に暗号化は、暗号に対象は、同時に暗号化された2つの情報を分離する事は(後号による他は)不可能になる。暗号化処理のこの性質を利用った、課金が設備報と利用条件とを分離する事は、

【0051】以上説明した実施形態の場合、課金対象情報は暗号鍵ke(1)によって暗号化されている。従って、

- 1. 課金対象情報を利用するためには、復号鍵kd
- (1)を要する、ところが、復号鍵k d (1) は、ライ センス情報の一部として、利用条件と不可介に暗号化さ れている。ライセンス情報と課金対象情報とは分離可能 であるが、適正でないライセンス情報は、課金対象情報 を正しく復号するための復步器を含まないので、ライセ ン気情報の「すり軽」は実際となっない。
- 【0052】2. 正しい復号鍵kd(1)を得る為には、適正なライセンス情報を復号しなければならない。 ところが、
- 3. この復号は復号鍵keを保持する正統的な復号ユニットによってしか、行い得ない。そして、
- 4. 正統的な復号ユニットは、ライセンス情報に含まれる利用条件を必ず参照し、利用の可否を判定する。従って、
- 5.本発明のライセンス情報生成部および復号ユニットを含む装置においては、課金対象情報を不正な利用条件の下で利用する事が原理的に不可能である。
- 【0053】復号ユニット1013が、議金対象情報を 利用不可と判定し、復号標k (1)の出力を行わなか った場合、議金対象情報を利用する為には、ライセンス 情報の更新又は有効なライセンス情報の追加を行う他は ない、この時点が、情報利用着に対する議途発生のタイ

ミングである。利用者は、店舗や自動販売機、或いはインターネット登由等、何らかの方法でライセンス情報の 更新又は新期取得を行かなければならない。店舗に設置 された装置や自動販売機、或いはネットワーク・サーバーは、 健号健K d と暗号作の健K e を優持しており、ラ イセンス情報の優多と情報の書き換及な理論学化を行い。ライセンス情報の優多と情報の書き換及な理論学化を行い、ライセンス情報を更新する事ができる。

【0054】利用者がライセンス情報の更新(又は新規 発行)を受ける為には、当該課金対象情報に付帯するラ イセンス情報(の1つ)を、ライセンス情報更新機能を 有する装置に送らなければならない。

【0055】1'、 復号鍵k dと暗号化用の鍵k e とを有する正統的な装置のみが、課金対象情報の復号鍵k d (1)と利用条件とを復号・分離する事が可能であり、

2'. 復号鍵k dと暗号化用の鍵k e とを有する正統 的な装置のみが、利用条件を書き換えた後ライセンス情 報として再暗号化する事が出来る。

[0056] 更新されたライセンス情報は、ライセンス 情報更新設置(図26ライセンス情報更新クライアント 部403、図38のライセンス情報更新ユニット60 3、図41のライセンス情報更新ユニット702、図4 アのライセンス情報更新ユニット804)から出て、利 用者の所有するメディアに書き戻される。ライセンス情報 観更新定置の内部以外の場下では、ライセンス情報は暗 号や名かな形態のませをあり、

3'. 本発明に特徴的な暗号化を施されている為、利 用条件に対して不正な変更を施す事が不可能である。

【0057】一版に、復号用の鍵をネットワークを通じて送信する為に、別の鍵を用いて再び暗号化する等と言う事は、しばしば行われている。しかし、暗号化さま 課金対象情報を復号する鍵kd(1)と利用条件とをマージした後に暗号化するという、本発明の特徴は、著作物等の混金対象情報の保護と課金において、上述の様に大きな効果を発揮するものである。

【0058】以下、本発明の情報記録装置および情報再 生装置および課金装置の構成および動作について、詳細 に説明する。

(1)情報記録装置

(1-1)情報記録装置の第1の例

図1は、本発明に係る情報記述該置の第1の構成例を示 したものである。すなわち、図1は、ディジタル化され 水音作時等の混合教育であるアンツ付籍(以下) 金対象情報と呼ぶ)を暗号化し、その課金対象情報の利 用条件と暗号化された課金対象情報を復与するための復 与鍵とを暗号化してライセンス情報を生成し、暗号化さ れた課金対象情報とびライセンス情報を指定の記録 体に記録する情報記述数響の構成例を示したものであ

【0059】情報記録装置は、大きく分けて課金対象情

報入力部2、ライセンス情報生成部3、記録部8から構成される。

【0060】課金対象情報は、暗号鍵ke(1)を用いて予め暗号化されていて、課金対象情報入力部2に入力される。なお、暗号鍵ke(1)に対応する復号鍵をk(1)とする。今後、情報Xが暗号鍵Kによって暗号化されている事を[X]kと表現することがある。

【0061】ライセンス情報生成部3は、利用条件入力 部4、復号鍵入力部5、鍵保持部6、暗号化部7から構 成される。

【0062】鍵保持部6には、暗号鍵keが予め記憶されている。この暗号鍵keは、必ずしもke(1)とは一致しない。

【0063】利用条件入力部4には、利用条件が入力する。利用条件とは、課金対象情報の利用期限、ライセンス情報書き込み時刻、コンテンツ1D、メディアIDあるいは後号ユニットIDのうちの少なくとも1つから構成されている。

【0064】復号鍵入力部5には、暗号化された課金対象情報を復号するための暗号鍵ke(1)に対応する復号鍵kd(1)が入力する。

【0065】暗号化部7には、利用条件入力部4、復号 鎌入力部5を介して、利用条件、復号線kd(1)がそ れぞれ入力し、利用条件と復号鍵kd(1)がマージさ れる。その後、鍵保持部6に記憶されている暗号鍵ke を用いてマージされた利用条件と復号鍵kd(1)を暗 号化する。暗号化の方式としては、一般的に、大きく分 けて公開鍵方式と秘密鍵方式があるが、いずれを採用し ても良い。ここで暗号化を施されたデータをライセンス 情報と呼ぶ。暗号化部7では、マージおよび暗号化によ り利用条件と復号鍵k d (1) とを不可分に結び付ける ことを特徴とする。従って、暗号線keによる暗号を復 号できる装置、即ち、暗号鍵keに対応する復号鍵kd を有する装置のみが、利用条件と復号線kd(1)とを 分離する事ができる。復号鍵kd(1)は、暗号化され た課金対象情報を復号するための鍵であるから、結局、 課金対象情報と利用条件が不可分に結び付けられること になる。データとして課金対象情報とライセンス情報を 分離する事は常に可能である。しかし、適切なライセン ス情報なしでは課金対象情報の暗号化を解除してコンテ ンツを利用する事は出来ないようになっている。

【0066】記録部8は、ライセンス情報を情報蓄積部 9に書き込み、次いで、その後ろに暗号化された課金対 象情報を書き込むようになっている。

【0067】情報審務部9は、例えば、DVD-RO M、DVD-RAM、ハードディスク等の記録媒体であ ってもよい、このような情報の記録された記録媒体は、 所定の再生装置にセッティングされて情報の再生が行わ れる。あるいは、情報審積部のからインターネット等の ネットツークを行して転送され、あるいは放送されて、 別の記録媒体に写し替えられ、所定の再生装置で再生されるようになっていてもよい。

【0068】図2は、図1の情報記録装置1の動作を説 明するためのフローチャートである。まず、暗号化され た課金対象情報 [課金対象情報] ke (1) が課金対象 情報入力部2に入力され(ステップS1)、利用条件が 利用条件入力部4に入力され(ステップS2)、復号鍵 kd(1)が復号鍵入力部5に入力される(ステップS 3)。暗号化された課金対象情報は、課金対象情報入力 部2から記録部8に転送され(ステップS4).利用条 件は利用条件入力部4から暗号化部7に転送され(ステ ップS5)、復号鍵kd(1)は復号鍵入力部5から暗 号化部7に転送される(ステップS6)。さらに、鍵保 持部6 に予め保持されている暗号鍵keは、暗号化部7 に転送される(ステップS7)。暗号化部7では、利用 条件と復号鍵kd(1)をマージした後、暗号鍵keを 用いて暗号化してライセンス情報を生成する(ステップ S8)。そして、生成されたライセンス情報を記録部8 に転送する(ステップS9)。記録部8は、暗号化され た課金対象情報とライセンス情報とをマージして情報蓄 精部9に記録する(ステップ10).

(1-2)情報記録装置の第2の例

図3は、本売明に係る情報記録装置の第2の構成例を示 したものである。すなわち、図3は、ディジタル化され た着作物等の課盤対象である課金対象情報の一部を利用 条件とともに暗号化してライセンス情報を生成し、課金 対象情報の残りの部分とライセンス情報を所定の記録媒 休に記録する情報記録装置の構成例を示したものであ る。図1の第10階級と同様に、課金対象情報と利用条

【0069】情報記録装置は、大きく分けてデータ分離 部12、ライセンス情報生成部13、記録部18から構 成される。

【0070】データ分離部12は、課金対象情報を2つ に分割する。データ分離部とおけるデータの分離例を図 5、図6に示す。説明を簡単にするために、静止画の場 合について述べるが、動画その他の場合についても同様 な方法を利用することができる。

【0071】図5に示すように、静止順の一部(図5では、顔の簡減)を切り取り、図5(り)に示すような顔の顔域のからをライセンス情報の一部として暗号化するようにしてもよい、この場合、ライセンス情報を優号しなくても(即ち、利用料金の支払いを行むなくても)画像を見ることはできるが、その画像は一部を欠いていることになる。また、図6に示すように、画像にフーリエ突接を能し、開放収分を増加する。そして、図6(b)に示すような高間波成分をライセンス情報の一部として暗号化するようにしてもよい。この場合、ライセンス情報を優好するようにしてもよい。この場合、ライセンス情報を優好するようにしてもよい。この場合、ライセンス情報を優好するようたいでさなけてばするか。

を払わなければ)、図6(a)に示すような周波数成分 の画像を再生しても、不鮮明な映像しか得られない。 [0072]ライセンス情報生成部13は、利用条件入 力部14、暗号化部17、鍵保持部16から構成され

【0073】 鍵保持部16には、暗号鍵keが予め記憶されている。

【0074】利用条件入力部14には、利用条件が入力 する。利用条件とは、課金対象情報の利用期限、ライセ ンス情報書き込み時刻、コンテンツID、メディアID あるいは復号ユニットIDのうちの少なくとも1つから 様成されている。

【0075]暗号(総17には、利用条件人力部14を 介して利用条件が入力し、データ外離約12からは課金 対象情報を 2分して得られた課金対象情報の一部のデー タが入力し、この利用条件と課金対象情報の一部のデー タをマージした後、銀終時部16に配包されている暗号 銀keを用いて暗号化して、ライセンス情報を生成す

【0076】記録部18は、ライセンス情報を情報蓄積 部19に書き込み、次いで、その後ろにデータ分離部1 2で2分された課金対象情報の残りのデータを書き込む ようになっている。

【0077 情報審積結19は、例えば、DVD-RO M、DVD-RAM、ハードディスク等の記録媒体であってもよい。このような情報の記録された記録媒体は、所定の再生装置にセッティングされて情報の再生が行む。あるいは、情報書預約19からイシクーホットワークを介して転送され、あるいは放送されて、別の記録媒体に写し着とられ、所定の再生装置で再生されるようになっていているよい。

【0078】図4は、図3の情報記録装置11の動作を 説明するためのフローチャートである。まず、課金対象 情報がデータ分離部12に入力され(ステップS2 1)、利用条件が利用条件入力部14に入力される(ス テップS22)。データ分離部12は、入力された課金 対象情報を2分し(ステップS23)、その結果得られ た課金対象情報の一部のデータを暗号化部17に転送し (ステップS24)、課金対象情報の残りのデータを記 (株部18に転送する(ステップS25)。また、利用条 件は利用条件入力部14から暗号化部17に転送され (ステップS26)、暗号鍵keは鍵保持部16から暗 号化部17に転送される (ステップS27)。 暗号化部 17では、利用条件とデータ分離部12から転送された 課金対象情報の一部のデータをマージしてた後、暗号鍵 keを用いて暗号化してライセンス情報を生成する(ス テップS28)。そして、生成されたライセンス情報を 記録部18に転送する (ステップS29)。記録部18 は、データ分離部12から転送された課金対象情報の一 部のデータとライセンス情報とをマージして情報蓄積部

19に記録する(ステップ30)。

(1-3)情報記録装置の第3の例

課金対象情報と利用条件とを不可分にするためのさらに 他の例として、課金対象情報の全体を利用条件と共に略 号化することも考えられる。

【0079】図7は、本売明の第10実施形理に係る情 稀記録差配の第3の構成例を元しためである。公は 図7において、図3と同一部分には、同一符号を付し、 異なる部分について説明する。すなわち、図3のデータ 内能部 1270円では、課金分域情報入力部と記金分 軟情報は、そのまま、暗号化部17で転送される。暗号 化部17では、課金対象情報の全てと利用条件とをマー ジした後、暗号撰とを用いて暗号化するようになっている。

(1-4)まとめ

以上、説明したように、情報記録表面の第1の例では、 暗号化された課金が軟情報を復与するための保号額は 4 (1) と利用条件とをマージし、暗号線とを見れて暗 号化してライセンス情報を生成することにより、利用条 やと襲等盤は、(1) とを付加がに結び付けて、暗号化 された課金対象情報とライセンス情報とをマージして情 報審預節りに記録することにより、選金対象情報と利用 条件とを不可がた結び付けることができる。この場合、 暗号線とにに対応する復号線とはを有する情報所生装置 のみが、利用条件と後号線とは(1) とを分離する事が でき、使って、この分離されて復号線とは(1) を用い て、暗号化された課金対象情報を復号・再生することが できる。

【0080】精郁起縁禁霊の第2の例では、瓢舎対象情 郷の一部のデータと利用条件とをマージし、順号酸ト を用いて暗号化しライセンス情報を生成し、残りの課 金対象情報の一部のデータとライセンス情報とをマージ して情報薬積部 10に記録することにより、課金対象情 報と利用条件とを不可分に結び付けることができる。こ の場合、暗号鍵トをに対応する使号線トはを有する情報 乗中生業度のみが、譲金対象情報の一部のデータと研りのデータと 確されて課金対象情報の一部のデータと残りのデータと 確されて課金対象情報の一部のデータと残りのデータと から過度対象情報を再生することができる。

【0081】情報記録装置の第3の例では、課金対象情報の全データと利用条件とをマージし、暗号機にと構制、で簡号化して情報蓄積部19に記録することにより、課金対象情報と利用条件とを不可分に結び付けることができる。この場合、暗号機とに対応する情報再生装置のみが、課金対象情報のデータと利用条件とを使号・分離、再生することができる。

【0082】これらのいずれも、復号によらずしては、 課金対象情報と利用条件とを分離できない様にする為の 仕組みを与えるものである。 【0083】また、情報書簡割9、19は、例えば、D VDーROM、DVDーRAM、ハードディスク等の記 縁螺株であってもよい。このような情味の記録された記 縁螺株は、所定の再生装置にセッティングされて情報の 再生が行われる。あるいは、情報節語割9、19かく ンターネット等のネットワークを介して転送され、ある いは放送されて、別の記録は作び上替えられ、所定の 再生装置で再生されるようになっていてもよい。

(2)情報再生装置

(2-1)情報再生装置の第1の例

図8は、本発明に係る情報再生装置の第1の構成例を示 したものである。すなわら、図8は、前途の図1の第1 内情報記録装置、図3の第2の情報記録装置、図7の第 3の情報記録装置で、情報報報部9あらいは情報患報部 19に記録された情報を記録媒体あらいはよットワーク あいは放送にてユーザ分配し、その分配された情報を 再生する情報理生装置の構成例を示したものである。

【0084】例えば、第1の情報記録装置で情報蓄積部 9に記録された情報の1単位は、暗号化された課金対象 情報と、それを復号する復号鍵kd(1)と利用条件と を暗号鍵keを用いて暗号化して生成されたライセンス 情報とケージしたものである。

[0085] 利用条件には、例えば、利用期限か合まれている。利用期限とは、たとえば、ユーザが所定の利金を支払った場合に、その料金に見合った課金対象情報の利用期限である。また利用条件には、ライセンス情報記録時刻をよれていてもよい、ライセンス情報記録を対した。例えば、図1の第1の情報記録変置でライセンス情報記録を対した。例えば、図1の第1の情報記録変置でライセンス情報と解審策略のに記録された時刻、より具体的に、は、ライセンス情報と情報を振動するにいませた。

に、例えば、利用条件入力部4に具備される時計から読みとられた時刻情報である。 【0086】図8において、情報再生結署は大きく分け

【0086】図8において、情報再生装置は大きく分けて、情報蓄積部101、読み出し部102、復号ユニット103、再生部104から構成される。

【0087】情報審積部101は、例えば、DVD-R OM、DVD-RAM、ハードディスク等の記録媒体で あってもよい。また、情報審節101に記録をさている情報は、図1、図3、図7の情報審積部9あるいは情 報審職第19に記録された情報がインターネット等のネ ットワークを介して転送され、あるいは放送されて、写 し替えられたものであってもよい。

【0088】読み出し部102は、情報審積部101か 61単位の情報を読み出し、ライセンス情報を復号ユニ ット103へ転送し、略号化された課金対象情報を再生 部104にそれぞれ転送する。

【0089】復号ユニット103は、予め記憶する復号 鍵は dを用いてライセンス情報を復号し、その結果得ら れた利用条件に基づき、暗号化された課金対象情報を復 号する復号鍵kd(1)を再生部104に出力するか否 かを判定することにより、著作権保護を行うようになっている。

【0090】議会対象情報は、暗号線1を(1)によって暗号化されているため、再生部104に暗号線1を(1)に対応する復号線1な(1)が与えられない限り、議会対象情報を再生することはできない、彼号線1をは(1)は、優サユニット103から再生部104に転送されるようになっている。なお、彼号線1な(1)を使ラユニット103から再生部104へ転送する際には、流清保護される。後号線1な(4)とを位送中に取得・保存されると、その後は、復号ユニット103を経由したくても再生が可能になってしまう。それでは得ラユット103にからである。転送保護の具体的な方法としては、例えば、「日経エレクトロニクス」1996。
11、18 (No.676)ニュースレボート(p13-p14)に、その一份88番ができる。

(0091) 再生総104は、後号部105を異慮している。後号部105では、請み出し部102から転送された暗号化された課金対象情報を、後号ユニット103から転送された使号数を4位(1)を用いて後号する。再生総104では、後号部105では、優号とい数単分数とかが定められた。 課金対象情報のデータを表示するための予め定められた デコードを施し、所定の表示装置に表示するようになっている。

【0092】復号ユニット103の構成例を図9に示す。復号ユニット103は、ライセンス情報入力部103。 復号銀保持部103c、判定部103d、時計参照部103c、時計103fから構成される。

【0093】ライセンス情報入力部103aは、読み出し部102から転送されたライセンス情報を受け取ると、それを復号部103bに出力する。

【0094】復号部103bでは、復号健保持部103 cに予め記憶されている復号健kdを用いてライセンス 情報を復号し、その結果得られた利用条件、すなわち、 利用期限と、復号健kd(1)を判定部103dに出力 +2

【0095】時計参照部103eは、時計103fで示されている時刻(時計時刻)を読みとるようになっている。

【0096】判定部103dは、時計参照部103eから取得した時計時刻(現在時刻を示す)と、利用期限を比較して、時計時刻≤利用期限である時、課金対象情報の利用可と判断し(すなわち、後号鍵kd(1)の出力を可と判定し)後号鍵kd(1)を再生部104に出力を可と判定し)後号鍵kd(1)を再生部104に出力をある。

【0097】利用条件にさらに、ライセンス情報記録時 刻が含まれている場合、利用期限のチェックとライセン ス情報記録時刻のチェックも行う。すなわち、判定部1

03 dは、利用期限が有効であるとき、時計時刻とライ センス情報記録時刻を比較し、さらに、時計時刻≥ライ センス情報記録時刻が成立する時、復号鍵kd(1)を 再生部104に出力する。このチェックは「ライセンス 情報が記録されたのは過去である」と言う当然の事柄を 確認しているだけであるが、重要な意味を持っている。 すなわち、時計参昭部103eにて参昭する時計103 fは、常に正確であるとは限らない。特に、時計が極端 に遅れることは、利用期限の遵守の観点から、好ましく ない。ライセンス情報記録時刻に関する上記のチェック は、時計の遅れに一定の歯止めをかける意味を持ってい る。例えば、時計が1ヶ月前の時刻を指していたとす る。ライセンス情報記録時刻がある日の12:00で 利用期限がその丁度1週間後の12:00であったとす る。ライセンス情報記録時刻のチェックを行わない場 合、利用者は1週間+1ヶ月の課金対象情報利用が可能 になってしまう。ライセンス情報記録時刻のチェックを 行う事により、時計が極めて遅れている場合の課金対象 情報の利用を禁止する事ができる。

【0098】図10に示すフローチャートは、図8の情 報再生装置の処理動作の流れを説明するためのものであ る。読み出し部102は、情報養積部101に記録され ている1単位の情報、すなわち、暗号化された課金対象 情報とライセンス情報を読み出すと (ステップS4 1)、ライセンス情報を復号ユニット103へ転送し (ステップS42)、暗号化された課金対象情報を再生 部104へ転送する(ステップS43)。復号ユニット 103では、予め記憶している復号鎌kdを用いてライ センス情報を復号し、利用条件(利用期限)と復号鍵k d (1) を得る。そして、利用条件 (利用期限) に基づ き課金対象情報の利用の可否を判断する (ステップS4 4)。利用期限が有効で課金対象情報の利用が可と判断 されたとき (ステップS45)、復号ユニット103 は、復号鍵kd(1)を再生部104に転送する(ステ ップS46)。一方、課金対象情報の利用が不可と判断 されたときは、復号鍵kd(1)の出力不可通知を再生 部104に出力し、処理を終了する。再生部104で は、復号鍵kd(1)を用いて暗号化された課金対象情 報を復号し、さらにデコードして課金対象情報を再生す る(ステップS47)。

【0099】次に、図11に示すフローチャート、図 8、図0を参照して、図10のステップS44~S46 の復号ユニット103の処理動作の流れをより詳細に説明する。後号ユニット103のライセンス情報人が記 りるは、読み出出部102から転送されできたライセンス情報を受け取るを(ステップS51)、ライセンス 機等を受け取るを(ステップS51)、ライセンス 復号離れが高103cから優等機と付が転送されると (ステップS53)、後号部103bでは優り機とは 用いてライセンス情報を優り寄る(ステップS54)。 ライセンス情報を復号した結果得られたデータは、判定 部103dに転送される(ステップS55)、時計参昭 部103eから時計時刻が転送されてくると (ステップ S56)、判定部103dは、利用条件(利用期限)と 時計時刻を比較して課金対象情報の利用の可否(すなわ ち、復号鍵kd(1)を再生部104に出力するか否 か)を判定する(ステップS57)。課金対象情報の利 用が可と判定されたときは、復号鍵kd(1)を再生部 104に出力し(ステップS58~S59)、課金対象 情報の利用が不可と判定されたときは、再生部104に 復号鍵kd(1)の出力不可通知を出力する (ステップ S58、ステップS60)。

(2-2)復号ユニットの構成および復号ユニットに見 備される時計

利用条件として課金対象情報の利用期限を用い、課金対 象情報の利用期限限定を行う場合、図9の復号ユニット 103に具備される時計103fの正確さは重要であ る。その意味で、ユーザが任意に時刻設定を行う事を不 可能にする仕組みが必要である。図12に、その様な仕 組みを有した復号ユニットの構成例を示す。なお、図1 2において、図9と同一部分には同一符号を付してい 3.

【0100】図12に示すように、時計103fは、時

刻設定部111、時刻設定無効化部112、計時カウン タ113から構成される。図13に示すフローチャート を参照して、図12の時計103fの動作を説明する。 工場出荷時に設定時刻情報を含む時刻設定指示情報を時 計設定部111を介して入力すると (ステップS7 1)、時計設定部111は、その指示された設定時刻を 計時カウンタ113に設定する(ステップS72~ステ ップS73)。その後、時刻設定無効化部112にて、 以後の時刻設定部111を介しての時刻設定が無効とな

るような処置を施す(ステップS74~ステップS7 5)、時刻設定無効化部112は、例えば、時刻設定部 111と計時カウンタ113を結ぶ回路に過電流を流1. て、時刻設定部111と計時カウンタ113を物理的に 遮断するようにしてもよい。時刻設定無効化処置を施さ れた後は、時刻設定は一切不可能になる。

【0101】誤差評価部103gは、最大累積誤差を、 例えば、次の様な方法で決定する。誤差評価部は、時計 103fの「最大遅れ時」と「最大進み時」を保持して いる。また、誤差評価用の計時カウンタを具備し、この 計時カウンタで毎時最大遅れ、最大進みをそれぞれ加算 して、その加算値である累積最大遅れと累積最大進み (これらをまとめて累積調差と呼ぶ)とを判定部103 dに転送する。

【0102】累積最大進み、累積最大遅れとは、例え ば、時計103f自体の動作異常により生じる誤差の累 積時間である。従って、時計103fにて示される時計 時刻と利用期限およびライセンス情報記録時刻とをそれ ぞれ比較する際には、この累積誤差を加味する必要があ る。

【0103】この場合、復号ユニット103の判定部1 03dは、次式の成立を調べる。

【0104】時計時刻 ≤ 利用期限+累積最大進み 時計時刻 ≥ ライセンス情報記録(更新)時刻-累積 最大遅れ

この2式が同時に成立する時、課金対象情報の利用を可 と判定する。第1の情報記録装置により情報蓄積部9に 記録された情報を再生する場合には、復号鍵kd

(1)、第2の情報記録装置により情報蓄積部19に記 録された情報を再生する場合は、課金対象情報の一部の 出力をぞれぞれ可と判定する。

【0105】次に、図14に示すフローチャートを参照 して、図12の復号ユニットの処理動作について説明す る。復号ユニット103のライセンス情報入力部103 aは、読み出し部102から転送されてきたライセンス 情報を受け取ると(ステップS81)、ライセンス情報 を復号部103bに転送する(ステップS82)。復号 鑵保持部103cから復号鍵k dが転送されると (ステ ップS83)、復号部103bでは復号鍵k dを用いて ライセンス情報を復号する (ステップS84)。ライセ ンス情報を復号した結果得られたデータは、判定部10 3 dに転送される (ステップS85)。時計参照部10 3 e が時計 1 0 3 f から時計時刻を取得し (ステップS 86)、その取得した時計時刻を判定部103dに転送 する(ステップS87)。判定部103dは、さらに、 誤差評価部103gから累積誤差を取得すると(ステッ プS88)、時計103fの累積誤差を加味して、利用 条件(利用期限)と時計時刻との比較を行い、課金対象 情報の利用の可否(すなわち、復号鑵kd(1)を再生 部104に出力するか否か)を判定する(ステップS8 9)。課金対象情報の利用が可と判定されたときは、彼 号鍵kd(1)を再生部104に出力し(ステップS9 0~S91)、課金対象情報の利用が不可と判定された ときは、再生部104に復号鍵kd(1)の出力不可涌 知を出力する(ステップS90、ステップS92)。

(2-3)復号ユニットに具備された時計の時刻設定: その1

図15は、復号ユニット103に具備される時計103 fの他の構成例を示したもので、暗号化された時刻設定 指示情報に基づき時刻設定を行う時計103fの構成例 を示したものである。

【0106】図15に示すように、時計103fは、設 定時刻入力部121、復号部122、コマンド認証部1 23、時刻設定部124、計時カウンタ125から構成 される。

【0107】このような構成の時計103fの動作につ いて図16に示すフローチャートを参照して説明する。 設定時刻情報を含む時刻設定指示情報は予め暗号化さ

れ、その時号化とれた時期設定指示情報が設定時刻人力 部121に入力されると(ステップS101)、設定時 刻入力部121は、暗号化された時期設定指示情報を復 号部122へ転送する(ステップS102)、復年81 22は、暗号化された時期設定指示情報を復 マンド認証部123へ転送する(ステップS104)、 コマンド認証部123へ転送する(ステップS104)、 ボーマンド認証部1234、時刻設定指示情報をコマンド 形式を確認し(ステップS105)、正しい形式である ときは(ステップS105)、時刻設定指示情報に合ま れる設定時期間を時刻設定部124へ転送する(ステップ ップS107)、時刻設定部124(最)、設定時刻情報に 従って計算のアンダ1250時刻設定を行う(ステップ S108)、

【0108】時計103才が図15に示した構成である ことにより、時計103才に入力される時刻設定指示情 就域常に所定の制き強を用いて暗号化をれている必要が あるため、暗号化を行うことのできない装置(関ち、暗 号化用の鍵を保持していない装置)を用って、時刻認定 を行う事は不可能となる。後って、スーサンが安易に時計 103千の時刻設定を行うこともできない。

(2-4)復号ユニットに具備された時計の時刻設定:

次に、ネットワークを介して復号ユニット103に具備 される時計103fの時刻設定を行う場合について説明 する

[0109] 図17は、ネットワーの時刻販定の概念的 である。時期に使えるイアントは、 時刻形定を行うべき 時計、すなわち、例えば、図8に示すような第1の情報 再生設置の復写ユニット103に異聞される時計103 さをみている。この時計の時間をここでは、ラマント時刻と呼ぶことにする。 時刻設定サーバら内部にい時 対と異似し、たの時計の示す時刻をここでは、ラーバッ刻と呼ぶことにする。このような形態にて、ネットワー 夕を介して時刻販売サーバが時刻販定クライアントの具 備さる時計の研究数定を行うが行列販定クライアントの具 備さる時計の研究を開発に下るより、

【01101度号ユニットに具備された場所の時報設定 の際には、若干込み入った処理が必要である。それは、 以下の様を理由による。クライアントの時計201の進 み方のチェックを行かなくてはならない、クライアント 時刻の1分が、サーバ時刻の1分に、はな写信である事 を確認する作業が必要である。この事は、1)サーバが 認証情報の送信等刻を指定する事、11)認証情報到を 時刻と指定するのは、200円の設定しより、 に登録が行われている。なお、クライアントからサーバに 認証情報を送信するのは、進島の申替を避ける命であ 。すなわち、サーバは、認証情報の到報時規を用い て、クライアント時刻の進み具合を計測しているからで ある。また、サーバから送信される時到認定コマンド が、クライアントに到着後、達やかに等計201に入力 される事を保証する必要がある。この事を保証する為 に、クライアントの時計201にはタイムアウト (時刻 設定指示受信時刻) が設けられている。

【0111】時刻設定クライアントの構成例を図18に 示す。図18に示すように、時刻設定クライアントは時 計201、ネットワーク通信部202、クライアント認 証鍵格納第203、暗号小部204から構成される。

[0113] 時期設定サーバの構成所を図19に示す。 [0113] 次に、時刻設定クライアントおよび時刻設 定サーバの動作と示す図20~図22のフローチャー ト、時期設定クライアントの時計201の構成所を示し だ図23、およびその動作を示し近24~図25のフローチャートを参照して、ネットワークを介して時刻設 定サーバから時刻設とフライアントの時計201の時刻 設定を行う動作について説明する。

【0114】先生、時期販売クライアントでは、時計201に元示されている現在のクライアント時前も1をネットワーク通信部202を介して、時期販売サーバに送る(図20のステップS111〜ステップS112)、すなわち、図25に示すように、時期飲み出し部302は計場カウンタ301から販売のクライアント時刻も1を読み出し(図24のS161)、それを図18のネットワーク通信部202へ出力する(図24のステップS162)、

【0115】時刻設定サーバでは、ネットワーク接続部 211を介してクライアント時刻t1を受信すると(図 21のステップS131)、それを時刻指定部212に 転送し (ステップS132)、時刻指定部212は、到 着期限時刻設定部213にクライアントからの時刻11 の到着を通知するとともに (ステップS133)、 t1 に、予め定められた数値を加えて、認証情報送信時刻 (クライアント時刻) t2を決定し(ステップS13 それをネットワーク接続部211を介して時刻設 定クライアントに転送する (ステップS135)。ま た、認証情報送信時刻 t 2 は 指定時刻格納部 2 1 8 に格 納される(ステップS136)、到着期限時刻設定部2 13では、時刻到着通知を受け取ると、時計214か ら、クライアントからの時刻 t 1 の到着時刻 (サーバ時 刻) T1を取得し (ステップS137)、T1に、予め 定められた数値を加えて、認証情報到着時刻(サーバ時 刻) T2を決定し (ステップS138)、それを到着期 限時刻格納部215に格納する(ステップS139)。 【0116】時刻設定クライアントでは、ネットワーク 通信部202を介して認証情報送信時刻 t 2を受信する と(図20のステップS113)、それを時計201に 転送し (ステップS114)、クライアント時刻t2ま で待つ。クライアント時刻で示される t 2 に、時計 2 0 1は、認証情報を読み出して、時計201は、暗号化部 204に出力する。このとき、認証情報は、時刻「t 2」であってもよい (ステップS115)。すなわち、

時計201では、図23に示すように、認証情報送信時 刻t2を受け取ると、指定時刻格納部303にそれを格 納する (図24のステップS163)。時刻比較部30 4では、指定時刻格納部303に格納された認証情報送 信時刻 t 2を読み出し、さらに、計時カウンタ301の 示すクライアント時刻tを随時参照して、t2とtとの 比較を行い、これらが一致したとき、時刻読み出し部3 02ヘクライアント時刻の読み出しを指示する(図24 のステップS164~ステップS168)。この指示を 受けて、時刻読み出し部302は、計時カウンタ301 の示すクライアント時刻 (この場合、時刻 t 2) を読み 出し、図18の暗号化部204に出力する(図24のス テップS169)。さらに、時刻設定クライアントの時 計201は、t2に、予め定められた数値を加え、時刻 設定指示受信時刻(クライアント時刻) t3を決定し、 それを時刻設定指示受信時刻格納部309に格納する (図24のステップS170)。

【0117] 時期設定タライアントの場子化部204では、クライアント胶配鍵格前部203から暗号健康・ まが転送者れてくると (ステップS116)、認証情報としての時刻「た2」を暗号健康・ まを用いて暗号化しての時刻「た2」を暗号健康・ まを用いて暗号に (12] k・ s)をネットアーク連信部202を介して時刻度中一小に転送する (ステップS118~ステップS119)、なお、時別設定サーバでは、暗号機ド s に 対応する復号機ド p をサーバを配送を結婚的219に保持しているものとする。

【0118】一方、時刻設定サーバでは、時刻設定クラ イアントからの暗号化された認証情報をネットワーク接 e 続部211を介して受信すると(ステップS140). それを到着期限時刻確認部216に転送する(ステップ S141)。到着期限時刻確認部216は、先に到着期 限時刻格納部215に格納した認証情報到着時刻T2を 取り出し、暗号化された認証情報を受信した時刻T(サ ーバー時刻)を時計214から読み出す (ステップS1 42~ステップS144)。そして、認証情報の受信時 刻Tと認証情報到着時刻T2とを比較する。T>T2で あれば、遅延時間が長すぎると判断し、以後の処理を行 わない (ステップS145)。 T≤T2ならば、暗号化 された認証情報を復号部217に転送し(図22のステ ップS146)、サーバ認証鍵格納部219に格納され ている復号鍵k'pを用いて復号し(ステップS147 **~ステップS148)、復号された認証情報を指定時刻** 確認部220に転送する(ステップS149)。指定時 刻確認部220には、さらに、先に指定時刻格納部21 8に格納された認証情報送信時刻t2も転送され、これ らを比較することにより、時刻設定クライアントの時計 の認証を行う(ステップS150~ステップS15 ここでは、時刻「t2」を確認する事になる。時 刻設定クライアントの時計の認証に失敗すれば、以後の 処理を行かない、時期設定ラライアントの時計の起影に 成却ると、指定時期報路部201は、時期設定指示生 成部221に対し時期設定指示を送信する(ステッアS 153)。この場示を受けて、時期設定指示生応部22 12は、時計24からその時点におけるサーバ時登 諸み出し、そのサーバ時料を含む時程設定コマンドを生 成する。さらに、時刻設定コップドを、暗号鍵と、 能号鍵と、七に対応する程分機と、。を保持しているも のとする(ステッアS154、テッアS155) 号化された時期設定コマンドはネットワーク接続部21 1を介して時期設定コマンドはネットワーク接続部21 1を介して時期設定コマンドはネットワーク接続部21 1を介して時期設定コマンドはネットワーク接続部21 1を介して時期設定コマンドはネットワーク接続部21 1を介して時期設定コマンドはネットワーク接続部21 1を介して時期設定コマンドはネットワーク接続部21

【0119】時刻設定クライアントでは、ネットワーク 通信部202を介して暗号化された時刻設定コマンドを 受信すると、それを時計201に入力する(図20のス テップS120~ステップS121)。

【0120】時計201は、図23に示すように、暗号 化された時刻設定コマンドを設定時刻入力部305で受 け取ると、その旨を時刻設定指示入力時刻参照部310 に通知する (図24のステップS171~ステップS1 72)。この通知を受けて、時刻設定指示入力時刻参照 部310は、計時カウンタ301からクライアント時刻 tを取得し、それを時刻比較部311に出力する(図2 4のステップS173~ステップS174)。時刻比較 部311は、時刻設定指示受信時刻格納部309から先 に格納された時刻設定指示受信時刻t3を読み出し、そ のときのクライアント時刻tと比較する。このとき、時 刻比較部311は、許容遅延時間格納部312に予め格 納されている許容遅延時間 Δtを用いて比較判断を行う ようにしてもよい (図24のステップS175~ステッ TS177)。 t>t3+ Δ tであれば、遅延時間が長 すぎると判定し、以後の処理を行わない (図24のステ ップS178)。 t≤t3ならば、時刻比較部311 は、設定時刻入力部305に対し時刻設定許可を通知す る (図24のステップS178~ステップS179)。 この通知により、時刻設定クライアントの時計201 は、時刻設定サーバから送信された時刻設定指示(コマ ンド) に基づいて時刻設定動作を行う。

【0121】図23に示すように、時期設定クライアントの時計201の設定時期人力第305に、時期設定計算201の設定時期人力第305に、時期設定指示を提明されていません。 暗号化された時期設定指示を提り継が306に転送する「図25のステッア5180)、復号部306は、暗号化された時期設定指示を提り継ば、なりまれた時期設定指示を307へ転割する「図25のステッア5181~ステッア5182)、コマンド認証第307は、時刻設定指示のコマンド形式を適否を確認し、正しいコマンド形式の場合は、時期設定指示中のサーバ時刻を特別表定。

ップS185)。時刻設定部308は、計時カウンタの 示すクライアント時刻をコマンド認証部307から受け 取ったサーバ時刻に合わせる(図25のステップS18 6)。

(2-5)情報再生装置の第2の例: ライセンス情報の 更新(利用条件に課金対象情報 I Dを含む)

議金対象情報には、それぞれを識別するための議金対象 情報 I Dが付されていて、利用条件には少なくとも、利 用期限と議金対象情報 I Dを含むものとする。このよう な条件のもと、情報再生装置の情報蓄積部に既に格納さ れているライセンス情報とネットワークを介して更新す る場合について説明する。

【0122】図26は、第2の情報再生整置の構成例と ライセンス情報を更新するためのシステム全体の構成例 を示したもので、第2の情報専用生装置は、情報報用部 01、復号ユニット403、ライセンス情報更新ラライ アント部403、再生部404、ネットワーク接続部4 05、電子挟済部406から構成される。

【0123】情報再生装置の情報蓄積部401は、図8 の第1の情報再生装置の情報蓄積部101と同様であ る。情報蓄積部401から、図26では省略されいる 情報読み出し部にて読み出された1単位の情報のうち、 ストンス情報は1億11・エートへ02に対くたま

ライセンス情報は復号ユニット402に送られる。 【0124】図27は、図26の復号ユニット402の 構成例を示したものである。なお、図9と同一部分には 同一符号を付し、図9に示した構成とは、利用条件に含 まれている課金対象情報IDを出力するための課金対象 情報ID出力部103gが追加されている点で異なる。 【0125】次に、図28に示すフローチャートを参照 して、図27の復号ユニットの動作について説明する。 ライセンス情報は、まず、復号ユニット402のライセ ンス情報入力部103aに入力し、復号部103bへ送 られる (ステップ S 2 0 1 ~ ステップ S 2 0 2) 。復号 部103bでは、復号鍵保持部103cに保持されてい る復号線k dを用いてライセンス情報を復号し、復号さ れたライセンス情報を判定部103dに転送する(ステ ップS203~ステップS205)。時計参照部103 eから時計時刻が転送されてくると (ステップS20 6)、判定部103dは、利用条件(利用期限)と時計 時刻を比較して課金対象情報の利用の可否(すなわち、 復号鍵kd(1)を再生部404に出力するか否か)を 判定する。課金対象情報の利用が可と判定されたとき は、復号鍵kd(1)を再生部404に出力する(ステ ップS206~S209)。ここまでは、図9の復号ユ ニットの動作と同様である。一方、判定部103dで、 課金対象情報の利用が不可と判定されたときは、利用条 件に含まれる課金対象情報IDを課金対象情報ID出力 部103gに転送するとともに、再生部404へ復号鍵 k d (1) の出力不可通知を出力する (ステップS21

0~ステップS211)。課金対象情報ID出力部10

3gは、課金対象情報IDをライセンス情報更新クライアント部403に出力する(ステップS212)。

【0126】次に、ライセンス情報更新クライアント部 403の構成および動作について、主に、図29および 図30を参照して説明する。復号ユニット402から送 られてくる課金対象情報 I Dは、ライセンス情報入力部 403aに入力される(ステップS221).このと き、課金対象情報 I D以外のライセンス情報をライセン ス情報入力部403aに入力するようになっていてもよ い。以下、ライセンス情報入力部403aには、少なく とも課金対象情報IDを含むライセンス情報が入力され るものとする。さて、ライセンス情報入力部403aに 入力されたライセンス情報は、ライセンス情報転送部4 03bを経由してネットワーク接続部405に出力さ れ、図26のライセンス情報更新サーバ407に送信さ れるようになっている (ステップS222~ステップS 223)。なお、ライセンス情報転送部403bでは、 ライセンス情報を暗号化してからネットワーク接続部4

05に出力するようにしてもよい。 【0127】その後、図26のライセンス情報更新サー バ407から、課金対象情報 I Dに対応して、暗号化さ れた支払い要求 (フィールドIDを含む) が送信される と、第2の情報再生装置では、暗号化された支払い要求 をネットワーク接続部405を介して受信し、ライセン ス情報更新クライアント部403の支払い要求入力部4 03cに転送する(ステップS224)。さらに、暗号 化された支払い要求は復号部403dに転送される(ス テップS225)。復号部403dでは、暗号化された 支払い要求を復号してから、支払い確認部403eへ転 送する(ステップS226~ステップS227)。支払 い確認部403eは、ユーザに対し、例えば、所定の表 示装置に支払い要求の内容を表示して、課金対象情報を 利用するための料金支払いの意志を確認する(ステップ S228)。ユーザが所定の入力装置を介して料金を支 払う旨を指示した場合は、支払い指示部403fに対 し、支払い指示の発行を要求する(ステップS229~ ステップS230)、支払い指示部403 f で牛成され る支払い指示は、電子決済部406を経由してから所定 のネットワークを介して電子決済業者のサーバ408に 送信されるようになっている (ステップS231)。 【0128】さて、電子決済業者のサーバ408で、料 金の支払いが確認されると、その旨をライセンス情報更 新サーバ407に通知するので、その通知を受けて、ラ イセンス情報更新サーバ407では、例えば、当該課金 対象情報の利用期限を延長して新たなライセンス情報を 生成し、それを暗号化して第2の情報再生装置へ送信す る。第2の情報再生装置では、ネットワーク接続部40 5で更新されたライセンス情報を受信すると、ライセン ス情報更新クライアント部403のライセンス情報入力

部403gに入力され、さらに、ライセンス情報更新部

403 hに転送される(ステップS232〜ステップS 233)、ライセンス情報更新部403 hは、受け取っ たライセンス情報を情報新新名 01 に既に記録されて いる当該課金対象情報のライセンス情報に上書きするこ とによりライセンス情報を更新する(ステップS23 4)、

【0129】次に、ライセンス情報更新サーバ407の 構成および動作について、図31および図32を参照し て説明する。 図30のステップS223で、第2の情報 再生装置から送信されるライセンス情報は、ライセンス 情報更新サーバ407のネットワーク接続部407aで 受信されると、ライセンス情報更新ユニット407bに 転送される(図32のステップS241~ステップS2 42)。ここで、必要があればライセンス情報を復号 し、その復号されたライセンス情報は、ライセンス情報 データベース407cに登録される(ステップS24 このとき、ライセンス情報データベース407c では、ライセンス情報の更新履歴を管理するため、登録 の際にライセンス情報にフィールドIDを添付するよう になっている。このフィールドIDは、ライセンス情報 更新ユニット407bにも通知される。課金データベー ス(DB)検索部407dは、ライセンス情報に含まれ る課金対象情報 I Dをもとに課金データベース407e を検索し、支払い要求を生成する (ステップS244~ ステップS246)。

【0130】支払い要求の内容は、例えば、図33に示すように、課金対象情報 ID、その課金対象情報を利用するにあたり支払うべき料金の提示(利用期限と対応する料金)、料金の支払い先等が記述されている。

[0131]生販された支払い要求は、フィールド ID とともに略号化部407fに転送されて、暗号化されて、後、ネットワーク接続部407 aに販送され、よットワークを介して第2の情報再生接置に送信されるようになっている(ステッアS247・ステッアS250 まりまります。 号化された支払い要求とフィールド IDは、第2の情報 再生装置で受信され、図30のステッアS224以降で 説明したような映きれる。

【0132】さて、第20桁橋再生装置では、図30の ステップS231で当該課金対象情傷の利用に対する支 払いを支払い場示の内容を、ユーザに提示された支払い要求 が図33にテしたのであるとを、例2ば、「10円V 1週間 for "ABCD" to abc、整理番号:フィールド1D」と記述して、電子決済部406を測して支 払いを行う。こで、整理番号は、ライセンス情像に付 されたフィールド1Dである。この支払い場示を受け取った電子決済業者のサーバ408は支払い処理を行った 後、「10円V1週間 for "ABCD" from A Lo a bc、整理番号:フィールド1D」と言う明確で添え 、ライセンス情報に行 る、ここで、AはユーザのIDであるとする。

【0133】ネットワーク接続部407gを介して支払 い確認を受付取ったライセンス情報更新ナーバ407で は、まず、ライセンス情報更新ユニット407ちにて、 整理番号、すなわち、フィールド1Dに基づいて、ライ センス情報データペース407cから更新すべきライセ センス情報データペース407cから更新すべきライセ を表す。「ステップS251~ステップS2 53)。ライセンス情報更新ユニット407bは、さら に、支払い確認を参照して、ライセンス情報中の利用条 作を更難し、再び晴号化して(ステップS254)、そ の暗号化したライセンス情報をネットワーク接続部40 7aを介して第2の情報をネットワーク接続部40 7aを介して第2の情報をネットワーク接続部40 7aを介して第2の情報をネットワーク接続部40 7aを介して第2の情報をネットワーク接続部40 7aを介して第2の情報をネットワーク接続部40

[0134]ライセンス情報更新サーバから第2の情報 再生装置に送信する支払、要求を暗号化するのは、次の 理由による。すなわち、支払い要求を送信する通路路は インターネット等の公衆回線であって、一般にセキュリ ティが保証されていない、後って、例えば、支払い要求 が改要され、ユーザが不正な支払先に支払いを行う危険 性が存在する。暗号化によって、それを防止する。

[0135]図34は、図26に示した第2の情報再生 装置を合むシステム全体の動作を頻等的に説明するため のフローチャートである。なお、図34に示した符号 (ステップS261~ステップS286は、図26に示 した符号に一致し、その評細な動作説明は前述した通り であるので書略する。

(3) ライセンス情報更新ユニット

次に、ライセンス情報更新ニニットについて説明する。 ライセンス情報更新ニニットは、ライセンス情報の主に 利用条件を更新さるためのもの、例えば、前かの第 引 の情報記録装置により情報事務部に課金対象情報ととも に記録されたライセンス情報の更新を行い、ライセンス 情報更新ニューシャを単年で利用することもできる。 ライセンス情報を更新するために、ライセンス情報更新ニニットは、ライセンス情報と誰されている暗号化を解析 (授号)し、そこに別途入力されの影響用場外半を入力 し、その利用条件に対する支払いが行なわれたかを確認 した後、それを暗号化し、更新されたライセンス情報と して出けするを夢がある。

【0136】図35にライセンス情報更新ユニットの構成例を示し、以下、図36〜図37に示すフローチャートを参照して、図35のライセンス情報更新ユニットの構成および動作を説明する。

【0137】ライセンス情報更新処理に当たっては、まず、ライセンス情報及力部501へライセン精報、希望利用条件入力部506へ希望利用条件が入力さも(図36のステップS301、図37のステップS308)。ここでいうライセンス情報は、第1の情報記録技質で讃明した利用条件と暗号化された課金対象情報の優く機能は(1)から構成されている。また、希望利用条

件はユーザが希望する利用条件のことで、ユーザ側から 適切なインターフェースを通して入力されるものとす

【0138】ライセンス情報入力部501に入力したラ イセンス情報は、復号鍵保持部503に保持されている 復号鍵を用いてライセンス情報復号部502で復号され (図36のステップS302)、利用条件と課金情報復 号鍵を分離し、ライセンス情報(特に利用条件)を更新 可能な状態にするとともに、課金対象情報ID等の課金 に必要な情報を支払要求出力部507に送る(図36の ステップS303、図37のステップS310)。更に 更新可能な状態になったライセンス情報をライセンス情 報更新部505で希望利用条件入力部506で入力され た利用条件に書き換える(図36のステップS30 4)。一方、希望利用条件に対する課金を行なうため、 希望利用条件入力部506では入力された希望利用条件 に対する課金を促すため、支払要求出力部507に希望 利用条件の出力を行なう。支払要求出力部507では、 希望利用条件入力部506から入力された希望利用条件 とライセンス情報復号部502から入力された課金対象 情報ID等の課金に必要な情報を予め定められた一定の プロトコルで装置外部に出力する(図37のステップS 310)、この出力に基づき外部装置では課金の具体的 な手続きに入る。また、ここで出力される支払い要求情 報はライセンス情報更新ユニットが組み込まれる著作権 保護・課金のための情報流涌システム(すなわち、本発 明の情報記録装置、情報再生装置から構成される情報流 通システム)の利用環境によって決まり、課金対象情報 の著作権者が特定されている状況では課金対象情報ID の出力は不要になるし、また、全課金対象情報について 利用条件が予め定められている場合には希望利用条件入 力部506の存在や支払い要求出力部507からの利用 条件の出力も不要になる。このように本実施形態のライ センス情報更新ユニットはそれが利用される環境によ り、いくつかの自明なバリエーションがあり得る。 【0139】次に、支払要求情報に対する料金の支払い

【0139】次に、支払要を情報に対する料金の支払い が完了した段階で、外部装置から支払い確認部508に 支払い確認の信号が造られ、この信号が送られた時点 で、ライセンス情報更新3505から入力された更新ラ センス情報を更新ライセンス情報時号化部509に送 り、略号環保持部510に保持されている予め定められ た暗号日鑑で暗号化する(図36のステップド305、 ステップ8306)、この時、前記信号がくるまで更新 されたライセンス情報は更新ライセンス情報時等化部5 09へは送られない、この機能により本実施影響のライ センス情報更新ユーットに支払いが行なかれないにも関 わらず更新ライセンス情報が扱かでいたいたは関 わらず更新ライセンス情報が扱わされるのを助いてい

【0140】更新ライセンス情報暗号化部509で暗号 化された更新ライセンス情報は、更新ライセンス情報出 力部511に送られ、外部装置に出力される (ステップ S307)。ここで課金対象情報 IDとは、課金対象情 報のIDであって当該情報の著作者を示し、課金額もし くは罅課金者を特定するのに必要な情報である。

【0141】なお、図35に示したライセンス情報更新 エットは、前途の第1の情報記録装置にて記録媒体等 に記録されたライセンス情報の更新かならず、その変形 傾である第2、第3の情報記録装置にて記録媒体等に記 録されたライセンス情報を更新する際にも適用できる。 【0142】さらに、図35に示したライセンス情報更 新ユニットは、単体として用いることも、本発期の情報 再生装置を組み合わせて、あるいば韓和単生装置の に関いて用いることもできる。また、図31のライセンス 情報更新サーバのライセンス情報更新ユニット407b として用いることもできる。

(4)著作権保護のための課金装置

図38は、前述の情報記録装置にて記録媒体等に記録されたライセンス情報に基づき著作権保護のための課金を行う課金装置の要部の構成例を示したものである。

【0143】図38において、まず、磁気ディスクやD VDディスク及びコンパクトディスクなどの記録媒体6 15からライセンス情報読み込み部601でライセンス 情報を読み込み、それと同時にキーボートやマウスなど の入力媒体616を介して希望利用条件入力部602か ら希望利用条件を入力する。ライセンス情報及び希望利 用条件はライセンス情報更新ユニット603に入力さ れ、前述のライセンス情報更新ユニットの場合と同様な ライセンス情報更新処理を経て、支払要求としての課金 情報を課金情報検索部604に送る。ここで課金情報と は希望利用条件及び被認金者を特定するのに必要な情報 である。課金情報検索部604では、これらの課金情報 を基に課金情報データベース609を用いて課金額情報 を検索する。また、課金額が予め定まっているような場 合は、ライセンス情報更新ユニット603から敢えて希 望利用条件を出力することをせず、課金額そのものを出 力することもできる。この場合課金情報検索の必要はな くなる。更に課金対象情報の著作権者が特定されている 場合はライセンス情報更新ユニット603から課金対象 情報ID等の課金情報を出力する必要もなくなる。この 場合後に述べる課金履歴管理部608では課金額情報の みを管理すればよく、課金対象情報IDを管理する必要 はなくなる。このようにライセンス情報更新ユニット6 03から出力される課金情報は本課金装置が応用される。 状況により、自明な変形がありうる。

【0144】次に、課金情報とよび課金額情報は連金額 情報出力部605に送られ、ユーザに課金額が提示され る。ユーザが提示された課金額を何らかの方法で支払う と、歳く支払い呼ば節606で支払いの確認が存むわ れ、支払いが行なわれた旨の信号が前途のライセンス情 報更第二エットの支払い確認部508に送られる。ここ で述べているユーザの課金額支払いの方法は現金支払い による場合は紙幣・硬貨博入部とそれらの判定部を有 し、この門定能の判定に応じて支払い判定部606に信 号を送る。また、支払いは電子マネーである場合やクレ ジットカードもしくはプリペイドカードである場合を 後々であり、各々に独自の判定の仕方が存在する。

【0145】支払い判定部606で支払い完了の判定がでたら、支払い判定部606は課金履歴管理部608に 課金情報を送りそれらを保存管理する。

【0146】本実施形態の理念装置は、外部とネットワーク等で接続されていないことを前様としているので課金決済はその場では完了しない、故に本実施形録はこのような支払いをどのように分配するかを管理する必要があり、課金護医管理部を08が必要となる。ここに蓄積され、とかるべき手段で決済される。

【0147】最後に、支払い判定部606からの支払済

みの信号を受けたライセンス情報更新ユニット603 は、前述のライセンス情報更新ユニットと同様な手続き を経て更新ライセンス情報を更新ライセンス情報書き込 み部607に出力し、書き込み部607は更新ライセン ス情報を入力記録媒体615の適切な箇所に書き込む。 本実施形態の課金装置を本発明の情報再生装置と組み合 わせれば、いわばライセンス情報の更新機能を持った著 作権のある情報の自動販売機のようなものを構成でき る、すなわち 本発明の特徴的な機能が1つの匡体の中 で実現されるところに特徴がある。このように構成する ことにより、著作権のある課金対象情報をレンタルもし くは販売する場合、持ち運び可能なDVDやCDその他 の記録媒体に (暗号化された)課金対象情報が既に入力 されているという仮定のもとで、その記録媒体を本実施 形態の課金装置に入力することで適切な課金処理を行な うことができ、いつでも誰でも手軽にコンテンツの利用 権を買うことができる。

(4-1)課金対象情報の不正コピーの防止対策を講じたライセンス情報更新ユニットおよびそれに対応する情報再生装置の復号ユニット

条号に分かるように、コピーライトのある課金対象情報 に永久利用を認かたり、非常に長い利用期限を認かたり すると、その記憶媒体そのものが複製される危険があ り、もし複製品が大量に出回ったら、コピーライトはは 護できなくなる。このことを解決するために、本実施形 鑑の復号ユニットおよびライセンス情報更新ユニット は、利用条件として永久利用あるいは非常に長い利用期 限を許可する場合、手持ちのただ1つの復号ユニットの みた課金対象情報の再生を限定しようとするものであ る。なお、以下の説明において、利用条件として「無期 限」あるいは「永久利用」とあるのは、未久利用あるい は非常に長い利用期限を許可する場合を含むものとする (後述《4-2)の説明とおびその他の説明において 同じり、このようにすれば違う復号ユニットを使って利用しようとしても利用拒否することができ、例え機関してもあまり利益かぐるので、遂にコピーライトが保護される。しかし、この場合、課金対象情報永久利用権購入助に復号ユニットにり 化号ユニットを特定する 1 D) が分からないと購入できないことになってしまう。このため、本実態形態のライセンス情報度第ユニットは 永久利用権購入コンテンツを扱いに利用する時に利用条件に復号ユニット 1 Dを付加することを特徴としている。たち、復号ユニット 1 Dを付加することを特徴としている。たち、復号ユニットの影響情報であり、例えば、各復号ユニットの影達番等であってもよい。

【0148】図39は、本実施形態の復号ユニットの構成例を示したものである。以下、図40に示すフローチャートを参照して復号ユニット701の構成および動作について説明する。

【0149】ライセンス情報がライセンス情報入力部7 11から入力されると (ステップS401)、それが復 号部712へ送られ、復号部712では、復号鍵保持部 713に保持された復号鍵でライセンス情報を復号する (ステップS402)。復号されたライセンス情報は利 用条件変更必要性判定部714に送られる(ステップS 403)。利用条件変更必要性判定部714では、利用 条件中の利用期限が無制限である場合、それが特定の復 号ユニットIDに限定されているか否かを判定し、限定 されいない場合、利用条件変更の必要ありと認め、その 更新をライセンス情報更新ユニット702に委ねるよう になっている。すなわち、利用条件変更必要性判定部7 14では送られた復号されたライセンス情報から利用条 件を読み込み利用期間が無制限か否かの判定を行かう (ステップS404)。無制限であったら利用条件が復 号ユニット I Dに限定されているか否かを判定し (ステ ップS405)、限定されていれば、判定部715に利 用条件を送り、判定部715では復号ユニットID参照 部716に復号ユニットIDの提示の指示を送り(ステ ニットIDと利用条件に記載されていた復号ユニットI Dを比較し(ステップS407)、一致した場合、暗号 化された課金対象情報 (コンテンツ) の復号鍵k d

(1)を出力して終了しくステップS408) 一致しない場合たとえばNULしコード(通常は0)を出力して復号出来ない協の指示とし、終了する(ステップS409)。また、利用条件が無期限で復与ユニットIDが記載されていない場合、利用条件変更必要性判定部714対利用条件に優与ユニットIDを観号し、この取得した優与ユニットIDを関号し、その取得した優与ユニットIDと暗号化されたライセンス情報更新ユニット702に送る(ステップS410)。

【0150】さらに、利用条件が無期限でない場合は

(ステッアS404)、利用条件を判定部715に3 り、判定部715では時計参照部7117から現在時刻の 提示を受け(ステッアS411)、その時刻から利用の 可否を判定し、可の場合は暗号化された課金対象情報 (コンテンツ)の復号健kd(1)を出力し終了し(ステッアS412、ステッアS413)、否の場合は前途 同様NULLコードを出力し終する(ステッアS41)

4)。 【0151】図41は、ライセンス情報更新ユニット7 02の構成例を示したものである。以下、図42に示す フローチャートを参照しながら、図41のライセンス情 報更新ユニット702の構成および動作について説明す

号ユニット I Dの原定を付加し、利用条件を更新する (ステッアS 4 2 5)。さらに、この更新された利用条 件を基に新たなライセンス情報を生成し、それを更新ラ イセンス情報暗号化部 7 2 6 に送る。更新ライセンス情 報略号化部 7 2 6 では、暗号線保持部 7 2 アから提示さ れた暗号機を拡張更新されたライセンス情報を暗号化した後 (ステッアS 4 2 6)。更新ライセンス情報出力部 7 2 8 に送り、ライセンス情報更新ユニット外部 7 0 2 外部に送り出す (ステッアS 4 2 7)。

【0153】なお、ライセンス情報更新ユニット702 と復号ユニット701とを一体化させ、1つのユニット とし、例えば、図38の情報流通システムのライセンス 情報更新ユニット603に置き換えることも可能であ 2

(4-2)課金対象情報の不正コピーの防止対策を講じた復号ユニットの他の例

前述の(4-1)で述べたように、みえ利用権あるいは 井常に長い利用制限が認められている(以下、この2つ の場合を永久利用権の認味に合めるものとする)混合対 条情報は複製されることによってコピーライトが保護で をいま態になる可能性がある。この問題は消滅か(4-1)で述べたライセンス情報更新ユニットおよびそれ に対応した復与ユニットと用いることにより、ほぼ前外 している。即ち、永久利用権の認められている運会対象 情報の利用を1つの復号ユニットド1Dに限定しようとす もものであった。この場合問題になるのは永久利用権機 もものであった。この場合問題になるのは永久利用権機 入時に購入者が特つ復号ユニット I D が分からないこと があり得るという点であった。そこで、次に示す第2の 復号ユニットでは、永久利用権を取得した課金が集情報 を穀削に利用する場合、永久利用の旨を記載するところ に利用する復号ユニット I D を書き込み、以後その復号 ユニット I D でしか復号できないようにした。

【0154】しかしながら、この方式の場合、最初に利用する部に複要される危険があり、ことで複要された永久利用報のある虚母常情報が大量に流布すればやりコピーライトは保護できなくなる。そこで、第2の度号としまったは、表々利用の利用条件にンディア IDを含め、利用時にこれを参照することを特徴としている。こで次ディア IDとは、DVDやCDディスアであれば、その製造書号であり、一般に、後から改変出来ないRO M類報は、書かれていることを前提としている。この利用条件が特定のメディア IDに限定されていることから他のメディアで複製されても複製個のメディア IDと関連のメディア IDと対しても数型のメディア IDと関連などの利用条件に合わず利用を含ないことになる。

【0155】図43は、第2の復号ユニットの構成例を 示したものである。以下、図44に示すフローチャート を参照して図43の第2の復号ユニットの構成および動 作について説明する。

【0156】ライセンス情報は、ライセンス情報入力部 741に入力され、復号部742に送られる(ステップ S431)。復号部742では、復号鍵保持部743に 保持されている復号鍵を用いてライセンス情報の復号を 行ない、利用条件とその他のものとを分離する(ステッ プS432)。分離された利用条件は利用条件変更必要 性判定部744に送られ、ここで利用条件に復号ユニッ トIDの限定を入れるか否かを判定する。すなわち、前 述の(4-1)でも詳しく述べたように利用期限が無期 限で、かつ、復号ユニットIDが特定の復号ユニットに 限定されていない利用条件には復号ユニットIDの限定 を入れなければならず、この場合のみ利用条件変更の必 要があると解釈され、復号ユニット I D参照部746か ら復号ユニットIDを取得し、抽出されたライセンス情 報と共にライセンス情報更新ユニット732に送る(ス テップS434、ステップS435、ステップS44 7)。その他の場合は利用条件情報を判定部745に送

7)。その他の場合は利用条件情報を判定部745に送 り、利用条件の判定を行なう。 【0157】判定部745では次のような処理を行な

101571 刊記部74 ちては次のような処理を介な、利用条件が無期限であって、復号ユニット1 Dに限定されている場合、利用条件が無期限であって、復号ユニット1 Dに限定があるか否かを刊定し、ある場合にはメディア1 D 保持を介えた当該課金対象情報が入っているメディアのメディア1 D を勝し、それと利用条件の限定となっているメディア1 D との比較を行ない、一致していれば優号鍵k d (1) を出力し終了する (ステップS 4) 34~ス

テップS440)。一致していなければ利用語名の旨の 信号、この場合はNULLを出力し処理を終すする(ス テップS441)。メディア1Dの限定がない場合には (ステップS438)。毎労農kd(1)を出力し終す する(ステップS442)。なむ、ここで参照されるメ ディア1Dはメディア1D入力部747からのディア 1Dの入力を受けメディア1D保持部748に保持され いる。

【0158】一方、利用条件が有期限の場合(ステッマ 名434)、まず、時計参照部749を介して現在の時 刻を参照し(ステップS444)、その時期が明矾内か どうかを判定する(ステップS445)、期限内でない 場合、利用指否の行の信号、この場合はNULLも し終了する(ステップS446)、期限内である場合 は、ステップS438に進み、利用条件にメディアID の限定があるか音かを判定し、以降、無期限の場合と同 様のアルブリズムで利用条件の有効性を判定し、その結 果によってそれを比出り出来である。

[0159] なお、メディアIDの歴度から有期限の場合の利用条件にはメディアIDの限定は必要ないように 起われるかもしれないが、有期限といっても期間が長い 場合もあり、このような場合はその期間内はコピーライトを十分には保護できない、更に例え期間内であっても 無限に複製されては不都合となる服金均積積もあり、 この場合にも第2の復号ユニットは有数である。

【0160】同様のことは、復号ユニットIDに関して も言えるので、有期限か利用条件であっても利用条件の 優号ユニットIDの限定は有効であり、その実現は前述 のメディアIDの限定の場合と同様である。また、この ことは、前述の(4-1)についても同様である。

(5)コピー装置

図45に、例えば、図1の第1の情報記録装置にて記録 媒体等に記録された情報のコピーを行うコピー装置の構 成例を示す。以下、図46に示すフローチャートを参照 して図45のコピー装置の構成および動作について説明 ****

【0161】コピーの基本的な考え方は、情報コピーの 豚の利用条件のデフォルト化である。すなわち、あるメ ディア(図45のメディア801)に記録されている課 金対象情報のライセンス情報は、有効で利用条件を含ん でいるかも狙れないが、図45のコピー装置では、その 複製を作成する際に、この利用条件を消去して、他のメ ディア(図45のメディア802)に記録するようになっている。

【0162】まず、コピー元のメディア801に記録されている1単位の情報(例えば、暗号化された課金対象情報とそのライセンス情報)を読み出し都803で読み出し【ステッアS501】、ライセンス情報のみをライセンス情報模製ユニット804へ転送する(ステッアS02)、一方、読み出し都807は、コピー朱のメデ

ィア802のメディアIDを読みとり、それをライセンス情報複製ユニット804に転送する(ステッアS50 ステッアS50 ステッアS50 ステップを50 ステップを1000 ステップを1000 ステップを1000 ステップを100 ステップを100 ステップS505)、その更添されたライセンス情報を書き込むと思り、ライセンス情報を要新し、ステップS505)、その更添されたライセンス情報を書き込む部806に出力する(ステップS506)、

【0163】ライセンス情報複製ユニット804は、例 えば、図47に示すような構成である。以下、図48に 示すフローチャートを参照してライセンス情報複製ユニット804の構成および動作についても説明する。

【0164】ライセンス情報がライセンス情報複製ユニ ット804のライセンス情報入力部811に入力すると (図48のステップS511),復号部812に転送さ れ(ステップS512)、ここで復号される(ステップ S513)。復号されたライセンス情報はライセンス情 報更新部813に転送される(ステップS514)。一 方、コピー先のメディア802のメディアIDはメディ アID入力部814に入力され(ステップS515)。 ライセンス情報更新部813に転送される(ステップS 516)、ライセンス情報更新総813は、コピー元の メディア801から読み出されたライセンス情報の利用 条件をデフォルト化し、さらに、コピー先のメディア8 ○2のメディア『Dを利用条件に書き込み ライセンス 情報を更新する(ステップS517~ステップS51 8)。この更新されたライセンス情報はライセンス情報 出力部815に転送されて (ステップS519)、図4 5の書き込み部806に出力される(ステップS52)

(0165)図45の説明に戻り、書き込み部806 は、更新されたライセンス情報をコピー先のメディア名 の2に書き込むとともに、終み出し部803から記述さ れてきた課金対象情報を同じくメディア802に書き込 み、コピー処理を終了する(図46のステップS507 ~ ステップS509)

【0166】このように、図45のコピー装置では、テイセンス情報を加工・サト80イマロピー元のメディア801から読みとったライセンス情報の利用条件を消去するため、コピー先のメディア802に記録されている。 後って、メディア802に記録されている。 後って、メディア802に記録されている。 後って、メディア802に記録されている。 後って、メディア802に記録されている。 後って、メディア802に記録されている。 後って、メディア802に記録されている。 後って、メディア802に記録されている。 後って、メディア802に記録されている。 後って、メディア802に対象されている。 後ので、メディア802に記録されている。 たつかりにないないが、まなから、ライセンス情報の後が可能であるのは復り機を有する復与ユニットのみてあり、議論分類情報の場等化を所能する為にはライセンス情報、企業よる議会が債情報の場等化を所能する為にはライセンス情報、

- 結局、当該課金対象情報は、そのままでは、利用不可能 である。メディア802 とた複製された課金対象情報を利 用する為には、何らかの正当な課金手続きを経て、有効 な利用条件をライセンス情報に添付しなければならない ことになる。
- 【0167】なお、利用条件のデフォルト化は、有効や 利用条件の消去に限るものではない。例えば、コピー後 一日だけ有効とする利用条件を記入する事も可能であ る。すなわち、例えば、現在が4月16日の13:00 であるとすれば、4月17日の23:59を利用期限と する利用条件を記入する。
- [0168] さらに、図45のコピー装置は、利用条件をデフォルト化するとともに、コピー先のメディア80 2のメディア10の書き込みを行うが、メディフ10 は、課金対象情報が記録されているメディアを特定する 文字列であり、例えば、DVD-RAMのROM領域に 記入されている製造番号である。あるいは、ハードディ スク装置の製造番号であってもよい。
- [0169]本実施形態では、メディア1Dは与イセンス情報に含まれている。メディア1Dを利用する復号ユニットは、ライセンス情報信号時にメディア1Dの確認を行い、再生しようとしている情報の記録されているDVD-RAMのメディア1Dに一致したい場合、前途したように、議会対象情報信号用の似乎鍵を出力しないようになっている。復号ユニットが、この様な動作を行う事は、課金対象情報自身が、その「入れ物」を指定する効果を生じさせる。
- [0170] ライセンス情報がメディア1Dを仓む課金 対象情報は、本実能形態に述っておな、正統な(1.e. 彼 号襲さ有する)コピー統置によってのみ、コピー可能で ある。コピー先のメディア802をメディア1Dの確認 を行う (競争ユニットを備えた情報再要機當によって再生 可能とする為には、メディア802のメディア1Dをラ イセンス情報の利用条件中に埋め込む必要がある。図4 5のコピー表置は、この処理を行っている。
- (6)情報再生装置の第3の例:副情報(広告や著作権 の利用に関する警告等)の視聴に復号ユニットを利用す る情報再生装置
- 図49は、第3の情報再生業電の構成機を示したらので ある。本発明の情報記録装庫により記録媒体等に記録さ 九た情報に含まれる副情報(広告や著作権の利用に関する警告等)の視聴の確実を期するため、副情報の中に視 聴確認データがわりばかられている。例えば、副情報の中のやなくとも2カ所以上に視聴確認データがもりばめられている。例れば、副情報の一切をいている。副情報の一例を以下に示す。
- 【0171】「始0Th0めに、ロゴスはおられた。0 is0ロゴスは神とともにおられ00た。ロのis0ゴ スは0th0神であった。この方は始めに神と0e c 0ともにおられた。一切のもの0erti0はこの方に

- よってできた0 fi0。できたもので0cat0この方 によら0ionのすごでき0da0たものは、ただの一 わも0ta.0な00い。1249の閲覧報送予せ 出部903では、入力された副情報を再生部905に送 り再生すると同時に、その副情報を加に調べ、2つの 「0」で関まれた文字を取り出していく、2つの「0」
- 10)で囲まれた文字を取り出していく、2つの10分の動物学であれば、取り出した文字列を掲替する。」

 の例では、「this is the certification data.」という文字列が観整確認デークとして抽出され、視聴確認デーク抽出部903に具備される形定のメモリに指輸されることになる。このようと、副情報中の少なくもも2分形とした収集を選挙をりばめることがポイントである。脳情報中に現職確認情報をありばめることにより、副情報を全て再生しない限り、視聴確認データを再生することができない。現り、視聴確認データを再生することができない。
- 【0172】以下、図50に示すフローチャートを参照 して、図49の第3の情報再生装置の構成および動作に ついて説明する。
- [0173] 情報業務第901は、図8の第1の情報再 生装置の情報業務第101と同様である。情報業務約 日から、情報読み出し部902にで読み出された1単位の情報には、暗号化された2単位の情報には、暗号化された課金対象情報とそのライセンス情報を副情報が選出する。そのうち、暗号化された騒台女教情報を再生部905に散退(2ステップ 601)、副情報を視聴確認データ抽出部903へ転送する(ステップ5602)、視聴確認データ抽出部9 では、副情報を基金して視聴電ジデータを抽出を くステップ5603)。読み出し部902は、ライセン ス情報を復售スニット904へ転送する(ステップ56 04)。
- [0174] ライセンス情報の利用条件中には、当該課金対象情報の再生条件として視聴確認データが含まれている。 俊号ユニット904は、視聴確認データを読み出し、照合を行う(ステップS605へステップS606)、視聴確認データが求めるものに一致していれば、続く処理を行う(ステップS607)、すなむち、利用期限学他の利用条件の確認を行った後、課金対象情報の復号用の鍵を再生部905に出力し、課金対象情報の復号用の鍵を再生部905に出力し、課金対象情報の再生を行う(ステップS608~2テップS611)。
- 【0175】図51は、彼号ユニット904の構成例を示したものである。以下、図52に示すフローチャートを参照して復号ユニット904の構成および動作について説明する。
- 【0176】復号ユニット904に転送されたライセンス情報は、ライセンス情報入力部904aに入力し(ステップS621)、復号部904bで転送される(ステップS622)。復号部904bでは、復号鍵保持部9

- 04 に保持されている度争量に 4を用いてライセンス 情報を保与した後、視聴確認部904 dに転送する (ス テップ5623~ステップ5625)。一方、視聴確認 デーク抽出部903から送られてきた視聴確認データ は、視聴確認データ入力部904 eに入力され、視聴確 認部904 dに転送される (ステップ5626)。 視聴 確認部904 dに転送される (ステップ626)。 視聴 確認部904 dでは、ライセンス情報の利用条件中に含 まれる当該課金対象情報の再生条件としての視聴確認データと 現態確認データとを照合し (ステップ5627)、これ らが一致しているとき、ライセンス情報を判定部904 に転送する (ステップ5628~ステップ562
- 9)。判定部9041では、ライセンス情報中の利用条件に基づき課金対象情報の利用の可6(すなわち、復号鍵は d(1)を再生部905に出力するか否か)を判定して、その判定結果に応じて、復号鍵を再生部905に出力する(ステップS630)へステップS632)。
- (追記)以上説明した本発明の情報記録装置では、1つ の課金対象情報に対し1つのライセンス情報を対応させ て記録媒体等に記録する場合に限らず、1つの課金対象 情報に対し、複数のライセンス情報を対応させて記録媒 体等に記録するようにしてもよい。
- 【0177】また、本発明の情報再生機能では、護金労 軟情報の利用の可否を判定する場合、 該議金対象情報に 対応する1つのライセンス情報に含まれる利用条件を参 照するようになっているが、この場合に限らず、 記録 依に1つの議会が実情報に対ちして複数のライセンス 情報に含まれる利用条件を限次参照して該議金分集情報 の利用の可否を判断であるうとしてもよい、すなわち、 複数のライセンス情報のそれぞれに含まれる利用条件の うち、条件を満たすものが1つでもあれれば、該議金対 を情報の利用を可配と判断する。
- [0178]また、本発明の情報再生装置および課金装 値において、ライセンス情格を更新する際には、既に記 縁体体に記録されているライセンス情報を書き換る 会に限らず、該記録媒体に加配録することも可能であ る。従って、上記実施形態の記録媒体をに記録されたラ イセンス情報の更新に関する説明中、「更新」は、「上 書き記録」と「追加記録」をなわらつである。
- 【0179】さらに、利用条件に含まれる復号ユニット ID、メディアID等は、必ずしも1つである必要はない。
- (第2の実施形態)
- (1) 復号ユニットA
- 図54は、第2の実施形態に係る復号判定装置、すなわち、復号ユニットAの構成例を示したものである。
- 【0180】復号ユニットAは、主にデジタルコンテンツである有料データに付属するライセンス情報を基に当該コンテンツの利用が可能か否か(すなわち、例えば契

- おにより定められた利用条件に基づく該コンテンツ情報の利用のライセンスが有効か無効か)のチェックを行い、有効ならば該コンテンツ情報を利用するためのコンテンツ復要進をピデオ再生業置などのコンテンツ情報の再生等を行うための情報利用装置に出力するものであ
- る。 【0181】萬、ここではコンテンツ情報は子の場号化されていて、その底号鍵(以下コンテンツ復号健という)を利用有効期限等のコンテンツ利用条件や当該フンテンツ情報に入れ、当該ライセンス情報に入れ、当該ライセンス情報ともに契約コーデと提供する(例えば、放送配信、記録経体に絡曲して配布等)、【0182】ライセンス情報の復号は復号ユニットA内に存在する秘密鍵で行う。図55にライセンス情報の優号は彼号ユニットA内に存在する秘密鍵で行う。図55にライセンス情報の優子式・図55に示すよう。ライセンス情報の優子式・図55に示すように、ライセンス情報の利用不効期限等のコンテンツ復号鍵、当該コンテンツ情報の利用有効期限等のコンテンツで発見。
- 【0183】ライセンス情報を復号する秘密健か全ての 復号ユニットに共通のものであると、運用上は便利であ あが、ひとたびこの秘密機が外部に改ればこれでなき ユニットを使って従号されるライセンス情報に含まれる コンテンツ優号機が原理的に全て読み取れることにな る。これはライセンスを保護することを目的とする復号 ユニットAとしては深刻な問題であり、これを解決する のか未完別の目的である。
- 【0184】本実施形態の復号ユニットAでは、この問題点を解決するため、ライセンス情報を復号するための 秘密鍵を復号ユニットA内で生成し、これをある一定期間に限って用いるようになっている。
- 【0185】次に、図57に示すフローチャートを参照 して、図54の復号ユニットAの各構成部の動作につい て説明する。
- 【0186】暗号化されたライセンス情報は、ライセンス情報力が第2001を通じて復号ユニットA内に入力され(ステップS1001)、復号部2002で保号された後(ステップS1002)、門定部2003に送られ、利用条件のチェックにより当該ライセンスが4効か否かが呼迎される(ステップS1003〜ステップS1004)、ここで、ライセンスが有効か否かの判定とは、利用条件が満たされているか否か、すなわち、例とば、当該コンテンツの利用有効制限を経過していないか否かを物でするものとする。
- 【0187】判定部2003にて有効(コンテンツの利 用可能)という判定が出ればライセンス情報に含まれる コンテンツ復号鍵を情報利用装置2020に出力する (ステップS1005)
- 【0188】一方、無効 (コンテンツの利用不可) という判定が出れば当該ライセンス情報を更新情報生成部2

004に送り、ライセンスの更新(すなわち、ライセンス 工情報の更新)に必要な情報をまとめ、ライセンス情報 を更新するための更新情報を生成して、ライセンス情報 更新装置2008に例えば所定の通信回線(例えば、専 用回線、インターネット等でもよい)を経由して出力す る(ステップ51006〜ステップ510105

【0189】更新情報生成部2004は、利用条件入力 部2009を介して入力されたユーザの希望する利用条 作(利用期限の延長等)と、判定部2003から送られ たライセンス情報とに基づき、少なくとも当該コンテン ツの1D、鍵生成部2006で生成された復号ユニット Aの公問鍵を含む更新情報(図56参照)を生成するようになっている。

[0190] 保号ユニットAには、前途したように、暗 今化されたライセンス情報を復号するための秘密膜を生 成する健生成部2006を具備しいている。健生成部2 006では、ライセンス情報を暗号化、復号化するため の鍵を生成する。健生成手法としては、例なば、公開鍵 時号の健生成のアルゴリズムを用いてもよく、RSA略 号の場合は乱散と素数判定アルゴリズムを用いて適当な 長さ、例えば、512bit程度)の2つの素数p、q を生成する。

【0191】ここで記数のアルゴリズムは全ての復号ユニット A で共通であっても、記数の種の取り方に時間のマイクロ秒をとるなどの工夫をすれば同じ業数が生成される可能性は極めて低い。

【0192】次に、N=p·qとしNを求める。同時 に、M=(p-1)(q-1)を求め、

[0193]

【数1】

$ed \equiv 1 \pmod{M}$

となるような整数e、d(Oくe、d CM)を求める。 e、dは、まず、dを決め、それに対応するをユーグ リッドの互除法というアルプリズムを用いて求めるよう にすると比較的容易に求められる。この一方(例えば e)を影響、他方(例えばd)とNを公開鍵とすれ ば、これらの鍵を使い、公知のRSA暗号のアルプリズ ムによって公開鍵時子が実現をみ略る。

【0194】さらに、これらの鍵は当該後ラユニットA に固有のものであり、これを当該ユニットの中から何ら かの手段で読み出したとしても他のユニットでは利用で きないし、一定期間を適されば無効になるように鍵保持 部2005でスケジューリングすれば同じユニットでも 一定期間を過ぎれば利用できなくなる。なお、鍵生成都 2006は線保持第2005によって駆動される。

【0195】 鍵保持部2005は予め定められたタイミングで鍵生成部2006に鍵生成の命令を送る。このタイミングは例えば図1の時計参照部2007で参照した時刻を基にする方法が一般的である。

【0196】図58は、離映料部2005、離止成部2 006における鍵生成処理の関略手順を説明するための フローチャートである。鍵熱料部200万を介して時刻を参照し (ステップS1021)、予め定められた鍵の更新時刻 であるときは、健生成部2006に対し鍵生版の命令を 送り、健生成部2006では前送したような公開鍵およ び格部版の生成を行う(ステップS10223、次テップ S10233、現時刻が健康事時刻でないときは所定時間 間待つ(ステップS1025)、健上成第2006で生成された公開鍵および秘密線は嫌保持か2005に保持 される(ステップS1025)、

【0197】このように鍵生成部2006にて鍵の何度 も生成を行わなくとも、復身ニュットもを扱初に使うと きた初期化動作として一回歴生成を行うだけでも、異なる 仮号ユニットAには異なる鍵が設定されることになり 有効性は高い、もちろん、工場出荷時に別々の鍵を選集 持部2005にセットすることも考えられる。この場合 は鍵止成部2006は不要である。

【0198】本発明の復号ユニットAの特徴として、ライセンス情報を更適する際、提保持部2005が保持している公開建を適する際、提保持部2005が保持している公開建ともにライセンス情報更新を置2008に送信する必要がある(この公開課は、ライセンス情報更新を開2008にご新たた生成をれた更新されたライセンス情報を時づける際に用いられるからである)、この手線をキディのが事所情報を呼吸2004である。

【019】更新情報生成部2004は、判定部200 3でライセンス情報に基づきコンテンツの利用が不可と 判定されたとき活動され、利用条件人力部2009を起 動し、ユーザに対し、希望する利用条件(例えば、延長 期間等)の入力を侵す。これとき行して護保持部200 5に公開鍵の出力を促し、得られた公開鍵と希望利用条件 体を判定部2003から送られるコンテンツ「Dなどの 課金と必要が情報とともに予めなられたフェーットに整催し、ライセンス情報を更新するための更新情報 (図56参照)として、ライセンス情報更新装置200 8に送る。

【0200】時計参照部2007は内部(場合によっては外部)にある時計2010を参照し、鍵保持部200 5の鍵生成のタイミングを計るために用いるほか、利用条件の利用有効期限のチェックときにも用いられる。

(2) 復号ユニットB

図59は、後号判定装置の他の構成例を示したものであ る。すなわち、復号ユニットBの構成例を示したもの で、復号ユニット内で (一時的にでも) コンテンツ復号 健が未暗号化データとして存在する状態を解消すること ができる。

【0201】コンテンツ復号鍵が当該ユニット内で未暗 号化データとして存在すると当該ユニットを解析された 際、読み取られる危険性が生ずる、もし恒常的に読み取 ることができれば、その方法を使ってあらゆるコンテン ツ復号鍵は(復号ユニットが有する秘密鍵を知らなくて も)取得できることを意味し、ライセンス保護の観点か ら重大なセキュリティーホールとなる。この問題はその 性質上秘密鑵を一定期間で生成し、古いものと置き換え るという前述の復号ユニットAの方法では解決できな

【0202】復号ユニットB内では、コンテンツ復号鑵 が暗号化されたままであり、当該復号ユニット内の情報 だけでは暗号化されたコンテンツ復号鍵を復号できない ような構成となっている。

【0203】図61に示すフローチャートを参照して、 図59の復号ユニットBの各構成部の動作について説明 する。

【0204】暗号化されたライセンス情報はライセンス 情報入力部2001を通じて、復号ユニットBに入力 し、例えば、復号部2002で復号ユニットB内に予め 保持されている秘密鍵で復号される(ステップS103 1~ステップS1032)。

【0205】図60は復号ユニットBに入力されるライ センス情報の一例を示す。図60に示すように、ライセ ンス情報には、少なくともコンテンツID、当該コンテ ンツの利用条件の他に、暗号化されたコンテンツ復号鍵 [kc] KARと、この暗号化されたコンテンツ復号鍵を 復号するための共有鍵生成情報kaとが含まれている。 なお、コンテンツ復号鍵kcは、共有鍵KARで暗号化さ れているものとする。さて、復号部2002で復号され たライセンス情報は、判定部2003へ送られ、ここで 利用条件の判定が行われる(ステップS1933)。利 用条件が満たされれば、暗号化されたコンテンツ復号鍵 [kc] Kan と共有鍵生成情報kaとが情報利用装置2 020へ送られる(ステップS1034~ステップS1 035).

【0206】一方、判定部203で利用不可と判定され た場合は、更新情報生成部2004ヘライセンス更新に 必要なコンテンツIDなどを送る(ステップS103 4、ステップS1036)。

【0207】更新情報生成部2004は、共有鍵生成情 報抽出部2031を介して当該コンテンツを利用する情 報利用装置2020に対して、ライセンス情報更新装置 2008においてコンテンツ復号鍵を暗号化するために 必要な共有鍵生成情報kbの出力を促す。

【0208】ここで、コンテンツ復号鍵を暗号化するた めの共有鍵生成情報ka、kbについて説明する。離散 対数問題を安全性の根拠にした公開鍵略号 (例えば楕円 曲線暗号) においては、以下のような共有鍵生成プロト コルが考えられる。まず情報利用装置2020とライセ ンス情報更新装置2008に共通な×という元を予め定 めておく。さらに、情報利用装置2020内に(例えば

出荷時に定めた)整数bとxとbから計算される元xb とを予め求めて格納しておく。そしてライセンス更新の 要求があった場合には、xbを復号鍵生成情報kbとし て復号ユニットBに送る。

【0209】復号ユニットBでは、利用条件入力部20 09を介してユーザから入力された希望利用条件の他に 復号鍵生成情報kbとコンテンツIDとを含む更新情報 (図62参照)を生成して、ライセンス情報更新装置2 008に送る。

【0210】ライセンス情報更新装置2008では、乱 数等を使って自ら決めた整数 a を使って、復号ユニット Bから送られてきた復号鍵生成情報kb=xbに対し

て. $(kb)^a = x^{ab}$

を計算し、これをコンテンツ復号鍵を復号する情報利用 装置2020との間での共有鍵Kasとする。

【0211】さらに、ライセンス情報更新装置2008 は、更新したライセンス情報の中に図60に示したよう に、ライセンス情報更新装置2008自身が生成した共 有鍵生成情報ka、すなわちxoを含める。そして、こ の更新されたライセンス情報は、復号部2002、判定 部2003などを経て情報利用装置2020に送られ

【0212】情報利用装置2020では、そこで予め保 持されている各情報利用装置にユニークな整数 b と、復 号ユニットBから送られてきた復号鍵生成情報kaとか Ġ.

$(k a)^{b} = (x a)^{b} = x^{ab} = K_{AB}$

という計算で共有鍵KARを得ることができる。

【0213】これにより、たとえ復号ユニットBの秘密 鍵が読み取られても復号ユニットBの情報だけからでは コンテンツ復号鍵を得ることはできない。

【0214】何故ならば、共有鍵の牛成情報としてka = x^a、kb = x^bが存在するが、これらからK₄₈ = x^{ab} を構成することは計算量的に困難である。というのは、 そのためにはどうしても整数a、bをもとめる必要があ るが、xaと公開されているxとからaを求める問題は 離散対数問題と呼ばれ、離散対数問題を安全性の根拠と する公開鍵暗号 (例えば楕円曲線暗号) においては計算 量的に困難であるからである。かくして、復号ユニット B内でコンテンツ復号鍵が未暗号化データとして存在す る状態を解消することができ、復号ユニットB内部に存 在する不可情報w復号するための秘密鍵が読み出されて もコンテンツ復号鍵kcが取り出せないシステムが実現 した。

【0215】さて、図61の説明に戻り、ライセンス更 新のため当該コンテンツを利用する情報利用装置202 0は、共有鍵生成情報抽出部2031からの要求に応じ て鍵生成情報 k b を出力し、共有鍵生成情報抽出部20 31ではこれを受けて、更新情報生成部2004に鍵生 成情報とりを送る(ステップ51037)、これと並行 して、共衛建立政権報始維加を301は利用条件入力 2009を認動し、ユーザに対して希望利用条件の入力 を促し、更新情報生成部2004では、入力された希望 利用条件と別能等したれいるコンテンプリトや運生成情 額とりなどからライセンの更新情報を生成して(図6 2参照)、例えば、所名の温信回線(インターネットで もよい)を経由してライセンス情報更添製置 2008に 送信する(ステップS1038~ステップS104 の)。

【0216】なお、前述の公開鍵および秘密鍵を個別に 保持もしくは生成する復身ユニットAの機能と、コンテ ンツ復号鍵をライセンス情報更新表置2008と情報列 用装置2020との間の地右鍵で容号化するように構成 された復身ユニットBの機能とを組み合わせた復身ユニットCも構成できることは自即であろう。

(0217) この場合、後号ユニットにには、図60に 示したようなライセンス情報が復号ユニットにから遊却 された公開級に1時号化されたのが、図63に示した ような優号ユニットにに入力する、なお、図63におい て、図54の優ラユニットと同一部分は同一等けを付 し、異なる部分は、更新情報生成部2004が、ライセ ンス更薄の際に、情報利用設置202のに対しアクセス して、情報利用設置202のに対しアクセス して、情報利用設置202のに対しアクセス を建止情報と、優生成都2006で生成された公開 、人力された希望利用条件、コンテンツ170を含むライセンスの更新情報を表し、し、フィンス情報更新装置 2008に送信する点である。

(3) 復号ユニットD

復号ユニットDは、前述の優号ユニットA、Bとは異な の、復号域がライセンス情報更新装置2008との間で 1回限り利用される共有値である。ウエカら、後号線は 復号する際に、その都度生成し、復号ユニットD内に復 号鍵を保持したべち良い。これは際でよっな今度 鍵が一時的に作られ、使われた後はすぐメモリ上から消 去できることを選集し、復号ユニットの安全性向上の点 から有効である。

【0218】図66は、微男ニニットDに入力されるラ イセンス情報の一所を示したもので、図66に示すよう に、時予化器が上来時号化器がで構成されている。暗号 化器がは、少なくともコンテンツ利用条件、コンテンツ 復号機と、、コンテンツ1Dからなっており、全体を復 ラニニットDとライセンス情報更新装置2008との間 の共有線と3。で暗号化されている。未場号化部がは、少 なくとも共有線と3。を生成するためにライセンス情報更 新装置2008が生成した共有鍵生成情報とあと復号ユ ニットDが以下に述べる方法で生成する共有鍵生成情報 は bから構成される。なお、共有線と44 との優労ニットBでの説明と同様である。 【0219】図65は、復号ユニットDの構成例を示したものである。図67に示すフローチャートを参照して、図65の復号ユニットDの各構成部の動作について設明する。

【0220】ライセンス情報よライセンス情報入力部2 001を介して入力される (ステッアS1051)。入 力されたライセンス情報は、ライセンス情報入力部20 01で晴号化部分と末時号化部分とに分けられ、暗号化 部分は最多部2002に送られ、末晴号化部分にある共 青健生成情報ka、kbは、復号健生成部2041に送 られる (ステップS10521)

【0221】便予健生成部2041は、共有健主政情報 比を共有健生政情報生政部2042に送り、共有健生 政精神生成部2042に結婚されているテーブル204 3を察見て、共有健生政情報とした対応する共有報 報と監視する(ステップS1053ーステップS5 4)。これを受けて復号健生成部2041は共有健生成 情報はな、したから共有護ド₈を生成する(ステップS 1055)。

【022】共有鍵Kasは復号部2002に送られ、ライセンス情報の暗号化部分の復号に用いられる(ステップS1056)。

【0223】後号名れたライセンス情報は半貯庫8200 3に送合れ、ここで利用条件のチェックが行われる(ス テップ51057)。その結果、コンテンツの利用が可 能と判定された場合は、コンテンツ復与機能 c を情報利 用装置2020に出力する(ステップ51059)。コンテンツの利用が可ごを完まっ でプ51059)。コンテンツの利用が不可と制定され た場合、その旨を受けた更新情報生成都2004が共有 機生成情報生成都2042に対し、共有鍵生成情報の生 版を非形式も3

【0224】共有磐生成情報生成部2042では、これを受けて共有機情報とよりな不多生 を受けて共有機情報とよ有線生成情報とよりへ下を生 成し、共有線生成情報生成都2042内部に具備された メモリに格納されているテーブル2043に登録する (ステッアS1060)。また、ここで生成された共有 様生成情報とはは、更新情報生成部へ2004送られ る。

【0225】一方、更新情報生成部2004は、希望利 用条件の入力を利用条件入力部2009へ促し、利用条 件入力部2004では該るべきヒューマンインタフェー スを利用して、ユーザから希望利用条件の入力を受け、 それを更新情報生成部2004に送る。

【0226】更新精製生成2004では、以上の過程で 得られた情報を基に図る9に示すような更新情報を生成 し、所定の通信回線を介してライセンス情報更更能置 008に送信し、更新されたライセンス情報の発行を受 けることになる(ステップS1061〜ステップS10 63)。

【0227】ライセンス情報更新装置2008では、前

 述回機、共有鍵生成情報に a を生成するとともに共有鍵 K₆を生成して、図66の共有鍵生成情報 k a を該主域 たれた共有鍵生成情報 k a で更新 情報 k b を更新情報に含まれていた共有鍵生成情報 k b に更新するととした、更新情報に含まれていた希望利用 条件に基づき更新された利用条件等を該生成された共有 鍵K₆で確今化してライセンス情報を更新する。

【0228】さて、後号ユニットDでコンテンツを最初 に利用再生する場合は、(共有鍵生成情報k bが生成さ れていないので) 復号鍵生成部2041では、共有鍵k Apが生成できない)のでライセンス情報を復号すること ができない(ステップS1053)。

【0229】この場合の処理について、図68に示すフローチャートを参照して説明する。この場合、当該ライセンス情報の未結号化部分には、共有健生成情報とわが存在しない(もしくはNULLコードなどの無妨な情報が入っている)ことで最初の利用再生であることを復考単生成第204、大有健生成情報と依頼2042で、共有健生成情報と成初2042で、大有機生成情報としてできた。 は、共有機構像と大手模性の情報と成初2042で、大有機生成情報としていてきた。 し、共有機性のと共有機と成構像とのペアを生成し、共有機生成情報とのと対しま有機と成情報といってきた。 し、共有機能は、大手機能解といっていてきた。 し、共有機能は、おとライセンスを更新する旨の指示を更新報報と成立できた。 不を更新報報と成立できた。

【0230】この場合、ライセンス情報の暗号化部分は (全ての使号ユニットDに共通に使われている) 秘密機 はまて暗号化されている。復号部2002では、復号機 生成部2041からこの秘密鍵ksの出力を受け、暗号 化部分を復号する (ステップ51072)。復号された ライセンス情報の暗号化部分からコンテンツ1Dを抽出 する (ステップ51073)

【0231】更所情報生成都2004では、これを受けて希望利用条件の入力を利用条件入力都2009へ促して、整備利用条件入力部2009を介してユーザからの希望利用条件入力が2005では、ステッアS1074)。
定以上との過程で得られたコンテンツ1D、希望利用条件と方本衛生或情報とも包括69に示すような事情情の予か定められたフォーマットにまとめ、これをライセン人情報更新装置2008に送信する(ステッアS1075)。これにより更新されたライセン人情報更新装置2008に送信する(ステッアS1075)。これにより更新されたライセン人情報が発置2008に送信する(ステッアS1075)。

【0232】このような最初の利用再生である場合は、 ライセンス情報の暗号化部がに有効なコンテンツ度号鍵 を入れないようにすると、さらに安全性が向止する。す なわち、もともとのライセンス情報にコンテンツ復写鍵 が含まれていなければ、例えよ週の接密機とあり発見し てもコンテンツ復号鍵は抽出できないので安全であるか らである。この場合の部子化は、コンテンツ1Dの変更 を阻止するためから似ってあるといえる。

【0233】以上のようにすることによって、復号の度

に復号鍵K₈₁を生成し、ライセンス情報が更新される度 に異なる復号鍵K₈₁で復号しなければならなくなるので (ライセンス情報に含まれる復号地主情情報 トしに応じ てテーブル 2 0 4 3 から検索された復号鍵情報 トしによ なる復号量が生成されるので)、復号器K₈₁が寝見した 場合の影響が少なくなる。そればかりか公開鍵暗号に比 べ格限に高速である共有鍵時号が使えるのでライセンス 情報のデータサイズを大きくしても実時間で復号し、ラ イセンス情報に含まれる利用条件に基づくコンテンツの 利用可否の反映が行えるという利点がある。

【0234】次に、復号ユニットDのバリエーションに ついて述べる。

【0235】まず、復号ユニットDが生成する共有鍵生 成情報にもは固定であってもよい。この場合、安全性は 少々落ちるが、ライセンス情報更新装置2008の作成 する共有鍵生成情報とおが毎回受かれば共有鍵に。は自 回変わるので、復号ユニットDの有効性は保たれる。ま た、図65に示う共有鍵生成情報と成構2042は不要 となり、予砂定かられた共有鍵生成情報とし、共成情報とし、表生 報告を復号鍵生成節2041に持たせておけばよい。

【0236】また、復号ユニットDで最初にコンテンツ 情報を利用再生する場合、図68に示したように、必ず 共有種生成情報にもの取得に伴うライセンスの契頼をし なければならないという問題があった。この問題を解え するために知ら同型があった。この問題を解える 法が考えられる。この場合、共有難と。。 は低くに対応する秘密度は、後度フェニットD内に保持し ている必要があり、初回だけぞれを用いる。前述の図6 8に示した最初の利用再生時の処理動作と異なる点は、 図68の場合、コンテンツ化号銀を含むなくてはいけないという点 である。

【0237】すなわち、図67のステッアS1053に おいて、復号健生成部2041で共有銀成情報にa、k bが存在しないとで、初回の利用理であると呼解 し、復号健生成部2041もしくは復号部2002にあ 去共有限化ca。bしくは死命線に、を用いて復号部200 2がライセンス情報を復号する。その徐は、図67のス テップS1054以降と同様である。

【0238】さらに、後ラユニットDが生成している共 有鍵生成情報といき情報相附接置 2020に作られ 法も考えられる。この場合の優サユニットD'の構成を 図70に示す。図70に示すように、図65の共復建し ある。もっとも情報相供設置 2020に置き換 ある。もっとも情報相供設置 2020に 優ラユニット D'の外部にあるので共有建情報しは秘密にしなければ ならないが、これは復号弾圧成部 2041と情報利用接 置2020との間の一時線による時号にはよって解決で 多る。この場合、共進解情報してする假学ユニットD' 内に保持しないことになり、復号ユニット Dより安全に なる。しかし、このような場合は情報利用装置 2020 の方ち、契契の対象になが、それは情報利用装置 個々に よって実装の仕方が違うので個別の対応が必要であり、 情報利用装置 2020によって安全性のレベルを安える このできる。尚、復号ユニット D の処理動作は、図 67、図68に示したフローチャートと同様である。

(4) 復号ニニットAに対応するライセンス情報更新 装置図71は、前述の復号ユニットAに対応するライン ス情報更新装置2008の構成例を示したものであ る。以下、図72に示すフローチャートを参照して、図 71のライセンス情報更新装置2008の名構成部の処 理動作について設明する。

【0239】復号ユニットAから送信されるライセンスの更新情報人力部2051を介しライセンス

の更新情報は、更新情報入力部2051を介しライセン ス情報更新装置2008に入力する(ステップS108 1)。 【0240】ここで用いられる更新情報は、図56に示

した更新情報と、過ご利にか、、過ごのにか、 した更新情報と、 一部型用風格・コンテンツ110、復号 ユニットAで生成された。品質などが含まれた。 ライセ ンスの更新に必要な情報である。この中で、コンテンツ IDは利用許可を与えるコンテンツを特定するためのも のであり、これによってライセンス情報更新装置 200 8の持つデータベースを使って希望利用条件にあった課 金情報が取得でき、更に当該コンテンツ復号鍵もデータ ベースを使って取得できるのである。このためライセン ス情報更新装置 2008には、ライセンス情報と更新す るためにコンテンツ度号鍵を入力する必要はなく、従っ に500万年が非常は培号化とて送る必要もない、この 点も図72に示したライセンス情報更新装置 2008の 特徴である。

【0241】さて、更新情報入力部2051から入力した図56に示したような更新情報は、科支払要求部2052に送られ、ここから、更新情報に含まれている希望利用条件が料金問い合かせ部2057に送られる。

【0242】料金即い合わせ部2057では、料金データベース(DB) 2058にアクセスして、希望利用条件に対応した料金を取得する(ステップS1082〜ステップS1083)。例えば、希望利用条件として2ヶ月という有効期間が指定されていた。その期間に具合ったコンテンゾ1Dのコンテンツの利用料金値が検索されて、料金問い合わせ部2057、さらに、料金支払要、非窓205に変される。

【0243】料金支払要求都2052は、数常した料金 値と更新情報に含まれる当該翻客に関するデータとを基 に、所定の適信回線を介して所定の電子検済システム2 060にアクセスして当該顧客からの料金の支払要求を 行う、電子決済システム2060は、所定の電子支払処 理を実行する(ステッアS1084)。

【0244】ライセンス情報更新装置2008の支払い

確認部2053は、所定の通信回線を介して、電子決済 システム2060と交信して、料金の支払いが確認され ると、次に、コンテンツ後号線取得部2054での処理 に以降する(ステップS1085)。

【0245】コンテンツ復号最取得部2054では、コンテンツ1Dをキーにしてコンテンツ復号機デーダベース(DB)2059を検索し、コンテンツ復号機デーダベース(DB)265(また)なお、ライセンス情報理を募集第2020条は、特定の信仰する基本が管理監管していると考えているので、コンテンツ復号鍵DB2059内も得られたコンテンツ復号鍵も特に暗号化するを要はない。

【0246】次に、ライセンス情報等予配2055では、上記得られた情報を施にライセンス情報を構築し、ステップ\$1087)、そのライセンス情報を表先に受け取った図56に示したような更新情報に含まれている公開版で暗号化し(ステップ\$1088)、ライセン 森特報出か第2056を介して、ライセンス情報で要求元のクライアント、支なわち、後号ユニットAに所定の適回回線を介して送信者も(ステップ\$1089)、(5) 優秀ユニットBに対応するライセンス情報更新設置2008の情感例を示したものである。以下、関74に示すフェーチャートを響切

て、図73のライセンス情報更新装置2008の各構成

部の処理動作について説明する。 【0247】なお、図73において、図71と同一部分 には同一符号を付し、異なる部分についてのみ説明す る。すなわち、図73において、コンテンツ復号鎌取得 部2054とライセンス情報暗号化部2055との間に 共有鍵牛成部2061とコンテンツ復号鍵暗号化部20 62とが追加されている。また、図74のフローチャー トにおいて、図72のフローチャートと同一部分には同 一符号を付し、異なる部分についてのみ説明する。すな わち、ステップS1086とステップS1087の間 に、共有鍵生成部2061にて整数aと共有鍵生成情報 kaとを生成して、これらと更新情報に含まれる各情報 利用装置2020にユニークな共有鍵生成情報 k b とか ら共有鍵Kaaを生成し(ステップS1091~ステップ S1092)、さらに、暗号化部2062で、この新た に生成された共有鍵Kagを用いてステップS1086で 新たに取得されたコンテンツ復号律を暗号化する処理 (ステップS1093)が追加される。

[0248] 図73の構成では、コンテンツ復号機を暗 号化してライセンス情報に入れるために共有健生成部2 601において、情報利用装置2020とライセンス情 報更新装置2008との間で該時号化されたコンテンツ 復号機を復号するための共存機を生成する必要がある。 共有鍵の生成法は復号ユニットBの説明でも述べたよう に共有鍵生成情報を用いて行う。従って、図73のライ センス情報更新装置2008に入力される更新情報は、 図62のように、少なくとも希望利用条件とコンテンツ IDと情報利用装置2020が乱数等を使って生成した 共有鍵生使情報に bが含まれている。

【0249】ステップS1088では、ライセンス情報 暗号部2055にて新たに生成されたライセンス情報が 予め定められた公開鍵で暗号化される。

【0250】なお、前述の外間健および移窓線を個別に 保持もしくは生水する使ラユーアトへの機能と、シンツ度等値をライセンス情報更新装置 2008と情報利 用装置 2020との間の共非様で暗号化するように構成 された保与ユーットの機能とも組み合わせた便与ユーットのに対応するライセンス情報更新装置の場合、入力 される更更新情報には、さらに復与ユニットとで生成され た公開機を含み、図74のステップ51088では、 該公開機を用いて生成されたライセンス情報を暗号化す 机ばよい。

【0251】また、復号ユニットD、D、広対応するライセンス情報更新設置も図73とは試同様で、興なるのは、図73の場号化部2062では、利用条件とコンテンツ復受機は、、コンテンツ1Dと支持有能化1。を用いて暗号化し、図66に示したようなタイセンス情報は、そのままライセンス情報出力部2050を介して出力されることである。

(第3の実施形態)第3の実施形態に係る情報流通システムの構成例を図75に示す。

[0252] 図75において、利用者はDVD等のリムーパブル情報器様メディア (以下、簡単にメディアと呼ぶ) に配験された課金対象であるコンテンツ情報を入手する。当該コンテンツ情報に対するライセンス情報もまた当該メディアに記録されている。利用者の情報を基置には、僕号ユニットが内蔵され、メディアから読み出されたライセンス情報に基づき当該コンテンツ利用の可否を判定するようになっている。

【0253】コンテンツ利用が不可の場合に、利用者が 豊富なコテンツを利用するためには、ライセンス情報の 更新を受けなければならない、すなわち、コンテンツの 利用が可能となるように、ライセンスの野兼をうれる列 規用をも変明、すなわち、ライセンスの野兼を入りを がある。この利用条件、しいてはライセンスの野様を入りを を行うのは、例えば、そのためのライセンス更新端末は を行うのは、例えば、そのためのライセンス更が にいる、利用者は可望の利用条件(例えば、コンゲンツ の指定とその利用期間等)を指定して、それに応じたラ イセンス料金(利用条件に見合うコンテンツの利用料 金)を店舗に支払う、すると、ライセンス更新端末はラ イセンスサーバと交信して、ライセンス更新端末はラ イセンスサーバと交信して、ライセンス更新端末はラ イセンスサーバと交信して、ライセンス更新端末はラ イセンスサーバと交信して、ライセンス更新端末はラ イセンスサーバと交信して、ライセンス更ある。 ンス情報が更新されることにより、ライセンスが更新される。例えば、利用者が期限付き ライセンスを購入した 場合、利用期限満了迄ライセンス更新を行うこと無くコ ンテンツを利用する事ができる。

【0254】図76は、情報流通システムの他の構成例 を示したものである。図75と異なる点は、少なくとも 復号ユニットの機能が I Cカード等のカード型の記録媒 体に内蔵されている。以下、復号ユニットを内蔵した I Cカード等のカード型記録媒体を復号判定カードと呼 ぶ。この場合、利用者はライセンスを更新する際、復号 判定カードをライセンス更新端末を有する店舗に携帯す る。ライセンス更新端末は復号判定カードから公開マス ターキーを読み取り、ライセンスサーバーに転送する。 利用者は所望の利用条件(例えば、コンテンツの指定と その利用期間等)を指定して、それに応じたライセンス 料金(利用条件に見合うコンテンツの利用料金)を店舗 に支払う。すると、ライセンス更新端末はライセンスサ ーバーと交信して、ライセンスサーバーから送られてく る情報に基づきメディアに記録されているライセンス情 報が更新され、ライセンスが更新される。

【0255】なお、公開マスターキーについては後述する。

【0256】また、図75において、復号ユニットは、 情報再生装置に内蔵されている場合にのみ限らず、図7 6の復号制度カードのような形態であって、情報再生装 置に着骸可能に装着されていてもよく、以下、図75 図76の情報迅速システムについて、復号制定カードを 用いる場合を例にとり説明さ

(1)以下、図75の情報流通システムについて説明する。

(1-1)情報再生装置

図77は、復号判定カードを装着した情報再生装置の要 部の構成例を示したもので、バス300下に復号判定カ ード3001、メディア語取装置3003、情報再生装 置3004、時計3005、央処理装置3006が接続 されて構成されている。

【0257】時計3005は、利用条件としてのコンテ ッツの利用期限を有効/無効を判定するためのもので、 前水の第10実施形態で説明したように、暗号化コマン ドによる時刻設定を行うことを特徴としている。ライセ ン又難節の際には、この場合の利度・ケーバーの時刻に 合わせる、時刻設定動作を行う。この動作については、 前述した通りである。これによって、時計3005の時 到をは以正確に維持する事が可能となる。

【0258】メディア就政総置3003は、DVD等の メディア3002に記録された情報を読み取り、この読 み取られた情報と基づき後事判定装置3001でメディ ア3002に記録されたコンテンツ情報の利用の可否を 判定し、利用可と特定された場合は情報再生節3004 は、メディア就政総置3003でメディア3002から 読み取られたコンテンツ情報を再生できるようになって いる。中央処理装置3006は上記各部の動作を制御す るためのものである。

【0259】図77の復号判定カード3001と時計3 005とは、それぞれ鍵生成情報K tを保持している。 また、復号判定カード3001と情報再生装置3004 とは、それぞれ鍵生成情報K tを保持している。

【0260】乱数A、Bおよび健生放情報K に基づき、時計3005と復号判定カード3001と間で現在時期情報を抵送する際に設備報の場号化/復身化のかに1回限り有効な転送キードTが生成される。また、乱数C、Dおよび健生政情報K に基づき、復号判定カード3001と情報再生都3000との間で暗号化されたコンテンツ情報を復号するコンテンツキーK c を転返する際に、該コンテンツキーK c の晴号化/復号化のために1回限9有効な転送キーK Tが生成される。これによって、バス3007を流れる情報データが保護され

【0261】メディア3002には、次の様な情報が格納されている。

・マスターキーKMによって暗号化されたライセンス情報(「ライセンス情報]KM)

・ライセンス情報を復号するためのマスターキーKMを 指定する識別子 (例えば、番号)であるマスターキー I D

・コンテンツキーKcによって暗号化されたコンテンツ 情報([コンテンツ]Kc) なお、以下の説明では、ライセンス情報を暗号化/復号

化の際に用いる暗号キーと復号キーとを合わせてマスタ ーキーKMと呼び、ライセンス情報の暗号キーと復号キ ーとが必ずしも同じキーであるとは限らない。

【0262】ライセンス情報は、次の様な情報から構成されている。

・コンテンツキーKc

・コンテンツID

・利用期限、利用開始時刻、及びライセンス情報記録時刻等のコンテンツの利用条件

図78に示すフローチャートは、図75の情報流通システムで用いられる図77の情報再生装置の処理動作を示したものである。

【0263】まず、メディア読取装置3003は、そこにセットされたメディア3002からマスターキーID、[ライセンス情報] KMを読み取り、復号判定カード3001に、それらを転送する(ステップS3001~ステップS3002)。

【0264】時計3005は、所定のアルゴリズムにて 私数Aを発生して、それを復号判定カード3001に 送する(ステップS3003)。一方、復号判定カード 3001も所定のアルゴリズムにて乱数Bを発生し、時 計3005に転送する(ステップS3004)。これに より、復号判定カード3001と時計3005は互いに 乱数A、Bを確認し合うこととなる。

[0265] 復号特定カード3001とよび時計300 5は、乱数A、B、および自らが保持している健生成情報化 かか転送キーKTを生成する (ステップ5300 5、ステップ53006)。時計3005は生成された 転送キーKTで、現在の時刻情報を暗号化し (「現在時刻 2人テップ53007)。

【0266】像号特定カード3001では、『ライセンス情報】K MをマスターキーI Dにて指定されたマスターキートが展開して対象を関われて大きないる。 計3005から転送されてきた『現在時刻』K Tを生成された転送キーK Tで復号し、復号されたライセンス付配を復分された場合を表し、フテンソ I Dにて指定されるコンテンツ情報の利用の可否、すなわち、復号の百巻を判定する(ステップ S3008)。復号が不可ごも関定されたときは、処理を終了する。

【0267】復身が可能と制度されたときは(ステップ 33009)、毎月判定カード3001は研度のアルゴ リズムにて乱数0を発生し、それを情報再生節3004 に転送する(ステップS3010)、情報再生節3004 も所覚のアルゴリズムにて乱数0を発生する(ステッ アS3011)。これにより、復号判定カード3001 と情報再生部3004は互いに乱数C、Dを確認し合う とナとなる。

【0268】 復号判定カード3001 および情報再生部3004は、乱数で、D、および自らが保持している鍵生皮病情報と、わから記述キード、Tを生成する (アを生成する)、2012、ステップS3012、ステップS3013)、復号判定カード3001は、生成された近述キード、Tでライセンス情報に含まれていたコンテンツキーにとき替えれた。と音号れた

([Kc] K'T)、それを情報再生部3004へ転送 する(ステップS3014)。

【0269】メディア読取装置3003は、メディア3 002から【コンテンツ】Kcを読み取り、それを情報 再生部3004へ転送する(ステップS3015)。

【0270】情報再生部3004は、 [Kc] K' Tを 生成された転送キーK' Tで復号し、その結果得られた コンテンツキーKcでコンテンツ情報を復号する(ステップS3016).

(1-2) 復号判定カード

図79は、復号判定カード3001の構成例を示したものである。

【0271】時刻転送部3012は、図77の情報再生 装置に具備される時計3005でカウントされている時 契情報を受け取り、復号判定部3013に転送するため のものである。

【0272】コンテンツキー転送部3014は、図77の情報再生部3004へのコンテンツキーKcの転送保

護の為の動作を行う。

【0273】データ転送部3011は、時計3005から転送される時刻情報、情報再生部3004へ転送するコンテンツキー以外の情報を、メディア説取装置3003、情報再生部3001との間でやりとりする際に用いられる。

【0274】時刻転送部3012とデータ転送部301 1とを別個に設けるのは、時刻転送に伴って、一時キー によるデータ保護とクロックによるタイムアウトなど特 別な処理が行われる為である。

【0275】図80に示すフローチャートは、図79の 復号判定カード3001における、コンテンツ情報の利 西の判定結果を出力するまでの処理動作をより詳細 に示したものである。

【0276】図78のステップS3002でメディア読 取装置3003から転送されたマスクーキーID、[ラ イセンス情報] KMは、デーク転送部3011を介して 後号判定部3013に入力する(ステップS302

1)。また、図78のステップS3003で時計300 方から転送された電数Aは、時刻転送舗3012に入力 する (ステップS3022)。これを受けて、時刻転送 部3022は、電数Bを発生し、この電数Bと先に受け 取った電数Aとから転送キーKTを主成する (ステップ S3023~ステップS3024)、電数Bを時計30 05に転送する (ステップS3025)。これと同時 に、時刻転送舗3022は、クロックカウンタのカウン トを開始する (ステップS3026)

102771個78のステッア53007で時計300 5から転送された「現在時刻」KTは終期能送第302 に入力したとも(ステッア53027)、時期能送第 3022のカウンタ値が子が定められた値C t 以内でないとちは処理を終すする(ステップ53028)カウンタ値では、クイブアト時間で、予め変められた値で大力を立ている。 数である。本実能形態の場合、使予判能力・ドは助規情報を復予能定カード3001の外部から取得する。従って、取得した時期情報の正単性が問題になる。場計3005と優号判定カード3001の時期検送第3012と時間で記載名、Bを支援し、一般関す有効を能下の間で記載名、Bを支援し、で観り有効を能下の時間を暗号化して転送するのは、その為である。しかし、それだけでは、時刻情報や暗号を登回的に選延させるという不正だれては、時刻情報や暗号を

【0278】そこで、時候就法部3012は、時刻情報 の到着時間、すなわち、時刻転送部3012が乱数Bを 加力してから(暗号化された)時刻情報が時刻時割部 012に到着するまでの時間が、一定の時間でより内で なければ処理を停止することによって、この種の不正を 防ぐことができる。

【0279】 [現在時刻] KTの入力が所定時間以内であれば、それを先に生成された転送キーKTで復号して時刻情報を得る(ステップS3029)。時刻情報は復

号判定部3013に転送され、復号判定部3013で は、復号されたライセンス情報と復号された時期情報と 基づき、コンテンツ「DEで指定されるコンテンツ情報 報の利用の可否、すなわち、復号の可否を判定する(ス テップで3031)。復号が不可と判定されたときは、 処理を接てする。

【0280】復号が可能と判定されたときは(ステップ S3032)、復号判定部3013はライセンス情報に 含まれていたコンテンツキーkcをコンテンツキー転送 部3014に出力する(ステップS3033)。

【0281】コンテンツキー転送部3014は截敷にを発生すると、それを情報再生部3004に転送する(ステッアS3034)。そして、図78のステッアS3011で精消再生部3004から転送された乱敷のがコンテンツキー転送部3014に入力すると、この鬼敷りと 截敷でとから転送キード、Tを生成する(ステッアS3035-ステッアS3036)。コンテンツキー転送部3014は、生成された転送キード、Tを用いてコンテンツキーKとを暗号化して(「Ko」ド、T)、それを情報再生装置3004へ転送する(ステッアS3038)

(1-3)復号判定カードの時刻転送部

次に、図79の時刻転送部3012についてより詳細に 説明する。図81は、時刻転送部3012の構成例を示 したもので、認証部3021とクロックカウンタ302 3と時刻出力部3022とから構成されている。

【0282】図81において、クロックカウンタ302 3は、ロジック駆動用のクロックを数える計数カウンタである。

【0283】図82は、図81の認証部3021の構成 例を示したものである。

【0284】図82において、秘密鍵格納部3021e は、鍵生成情報Ktを保持している。

【0285】転送機生成都3021 行は適当なアルゴリ 太ムによって、乱数人、B及び健生皮情報化 かから、 密機としての転送や一KTを生成する、このアルゴリズ ムは、対応する時計3005の認証部における秘密機生 成アルゴリズムと同一であり、従って、復号判定カード 3001と時計3005は転送キーKTを共有すること ができる。

【0286】予%定められたカウンタ館でもは入出力部 3021aが保持しており、クロックカウンタ3023 の値を実現してタイムアウトを判定する。Ctの値に は、時計3005が乱数8を受け取ってから時号化した 時割情報を返す途に必要なクロック数に、転送の為の若 干の余裕を持たせた値を設定する。

【0287】図83は、図82に示した認証部の処理動作を説明するためのフローチャートである。

【0288】図80のステップS3022で時刻転送部3012に入力された乱数Aは、まず、認証部3021

- の入出力第3021aに入力し(ステッアS304 1)、乱数Aは乱数格納部3021bに構物される(ス テッアS3042)、次に、乱数発生部3021cは、 所定のアルゴリズムにて乱数Bを発生し(ステップS3 042)、乱数格納部3021dに指物するとともに、 乱数Bを入出力部3021aに転送する(ステップS3 045)、
- 【0289】転送鍵生成部3021fは、豊敷積納部3 021b、3021dのそれぞれに格納された記数A、 Bと、秘密機格納部3021eに格納されている健生成 情報に とと意识み出して転送キーKTを生成し (ステッ プS3046)、転送機格納部3021gに格納する (ステップS3047)。
- 【0290】入出力部3021 aはクロックカウンタ3 023を1セットするともに思数日を時計3005に 転送する(ステッア53048~ステッア549) 【0291】図80のステッア5302で時期転送部 3012に入力された「現在時刻】KTは、まず、入計 加部3021aに入力する(ステッア53050).入 出力部3021aはスカウンタ3023のカウン ダ値を得み出し、Cも比較し、カウシダ値がこました でとはステッア530530、ことを越えている とき(タイムアウト時)は処理を終了する(ステッア5 3051~ステッア53052)
- 【0292】ステッアS3053では、「現在時刻」K Tを復号部3021 hに転送し、復号部3021 hは転 送機格締部3021 kから転送キーK下を読み出し、 転送キーKTで「現在時刻】KTを復号し、現在時刻情 報を得る(ステップS3053~ステップS305 4)。
- 【0293】データ形式確認部3021iは、現在時刻 情報のデータ形式を確認する(ステップS3055)。 現在時刻情報のデータ形式は、例えば、次のようなもの である。
- 【0294】「現在時刻」/現在時刻/「00000 00」「現在時刻」という文字列に競き、文字列で表現 された現在時刻。 最後の17ペイトのデータ「0」は区切 り記号である。現在時刻は、西暦1998年1月1日午 前常時からの経過時間を分庫位で表したものとする。 【0295】データ形式確認書の211は、現在時刻 情報のデータ形式が上記のような子め定められた形式を 満足している場合のみ、該現在時刻情報を時刻出力部3 22に出力する(ステッア3056)
- 【0296】時刻出力部3022は、時刻情報を復号判 定部3013に出力する(図80のステップS303
- 【0297】なお、現在時刻情報の転送の際には、暗号 化用のキーと復号用のキーが同一(KT)である様な暗 号化方式を採用したが、この場合に限らず、異なるキー を用いるようにしても、上記同様の構成および動作で転

- 送保護を実現することができる。
- (1-4) 役号神定部のコンテンツキー転送部 次に、図79のコンテンツキー転送部の14 について より詳細に設明する。図8 4は、コンテンツキー転送部 3014の構成例を示したもので、認証部3031とコ ンテンツキー入力部3032とから構定されている。 [0298] 図85は、認証部3031の構成例を示し たもので、図86に示すフローチャートを参照して、認
- 【0299】乱数発生部3031cは、例えば所定のア ルゴリズムにて乱数Cを発生して、乱数Cを乱数格納部 3031 dに格納すると同時に(ステップS306

証部3031の処理動作について説明する。

- 1)、入出力部3031aを介して情報再生部3004 に転送される(ステップS3062)。
- 【0300】情報再生部3004から転送されてきた乱 数Dが入出力部3031aを介して入力すると乱数格納 部3031bに格納される(ステップS3064)。
- 【0301】転送機生成部3031 fは、乱数格納部3 031b、3031 dのそれぞれに格納されている記数 C、Dと、税率維納納部3031 c に格納されている機 生成情報以、 t とを読み出して転送キード、 T を生成 し、それを転送機格納部3031 g に格納する (ステッ ア S 306 5 - ステッア S 306 6)
- [0302] 図80のステッアS3032にて、復号判 定部3013における医号射定の結果、復号可と判定さ れた場合、復号判定部3013は、コンテンツキーKc をコンテンツキー転送部3013(は、コンテンツキーKc をコンテンツキーをは、3011に入力し、さらに、毎号化部 3031hは、転送機格前83031gから施送キー K' Tを読み出して、これを用いてコンテンツキーKc を耐り作し([Kc] K' T)、入出力部3031aを を付りたけ、特殊再生番304に転送する(ステップS30
- 69)。(1-5)時計
- 図87は、図77の時計3005の構成例を示したもので、認証部3041、時計カウンタ3042とから構成
- 【0303】時計カウンタ3042は時刻をカウントするためのものである。
- 【0304】図88は、時計3005の認証部3041 の構成例を示したものである。ここで、図89に示すフ ローチャートを参照して認証部3041の処理動作について説明する。

- ると、乱数Bは乱数格納部3041dに格納される(ステップS3073)。
- 【0306】転送鍵生成部3041 fは、無数精納部3 041 b、3041 dから乱数B、乱数Aをそれぞれ読 み出し、また、秘密鍵格納部3041 e から健生成情報 K' 七を醇み出して、転送キーK' Tを生成し、それを 転送鍵格納部3041 gと格納する (ステップS307 4~ステップS75)。
- 【0307】時計カウンタ3042から出力される現在 時刻情報は暗号化部3041hに入力する(ステップS 3076)。
- 【0308】暗号化部3041 hは転送機格納部304 1 gから転送キード、丁を読み出し、この販送キード、 丁で現在時刻情報を暗号化し〔現在時刻1ド、丁)、 入出力部3041 aを介して復号判定カード3001に 転送する(ステップS3077~ステップS307 8)。
- (1-6)復号判定カードの復号判定部 図900に図70の復号判定カード2001の復号制定
- 図90に図79の復号判定カード3001の復号判定部3013の構成例を示す。
- 【0309】図91に示すフローチャートを参照して図90の復号判定部3013の処理動作について説明す
- 【0310】メディア誘敗装置3003から復号判定カード3001に転送されたマスターキーID、[ライセンス情報] KMは、それぞれマスターキー選択部306 1、復号部3063に入力される(ステップS3101、ステップS31031、ステップS3103)
- 【031】マスターキー選択部3061はマスターキ - IDに対応する復号キーをマスターキー格納部306 2を検索して取得し、それを復号部3063に転送する (ステップS3102)。
- 【0312】マスターキー選択部3061に入力するマスターキーIDは【ライセンス情報】KMを暗号化しているキーに対応する復号キーを指定するためのものである。正しいマスターキーIDがなければ、ライセンス情報を復号する復号キーを選択することができない。
- 【0313】復号部3063は [ライセンス情報] KM をマスターキーIDにて指定された復号キーで復号し、 その結果得られたライセンス情報を判定部3064に転 送する(ステップS3105)。
- 【0314】判定部3064には、時計3005から復 号判定カード3001つ時刻転送部3012へ転送され て、ここで復号されて得られた現在時刻情報が時刻入力 部3065を介して入力する(ステップS3106~ス テップS3107)。
- 【0315】判定部3064では、ライセンス情報と現在時刻情報とに基づきコンテンツ情報の利用可否、すなわち復号可否を判定し、判定結果出力部3066を介して判定結果をデータ転送部3011に出力する(ステッ

- プS3108~ステップS3110)。また、復号可と 判定されたときは、ライセンス情報に含まれているコン テンツキーK cをコンテンツキー出力部3067を介し てコンテンツキー転送部3014に出力する (ステップ S3111)。
- 【0316】ここで、判定部3064の判定処理につい て説明する。時計3005から送られる現在時刻がライ センス情報のメディア3002への記録時刻以前であれ ば、それは、現在時刻が正しい時刻から遅れている事を 示す。ライセンス情報記録時刻はライセンスサーバーが 記録しており、従って、ほぼ正確な時刻であると考えて 良いからである。従って、この場合、判定部3064が 具備する判定フラグをクリアして、以後全ての判定を 「利用不可」とする。判定フラグを再びセットして判定 を有効にするには、情報再生装置の時計3005からの コマンドを要する。このコマンドは、復号判定カード3 001の時刻転送部3012を経由して復号判定部30 13に送られる。従って、正統な(認証可能な)時計3 0.05からのコマンドのみが、判定フラグを再設定でき る。そして、時計3005が判定フラグを再設定するの は、時計3005の時刻が設定されたときのみである。 (1-7) マスターキー
- ライセンス情報を暗号化、復号化する際に用いるマスタ ーキーについて説明する。なお、ここでは、ライセンス 情報を暗号化、復号化の際に用いる暗号キーと復号キー とを合わせてマスターキーと呼び、ライセンス情報の暗 号キーと復号キーとが必ずしも同じキーであるとは限ら かい。
- 【0317】図90のマスターキー格納部3062におけるマスターキーは、マスターキー1Dとともに、例えば、次のように記憶されている。Km(0)、…、Km(999)、(KP(1000)、Ks(100
- 0)), ..., (KP(1499), Ks(149
- 9)), (KP(1500), Ks(1500)), ..., (KP(1599), Ks(1599))
- Km (0) からKm (999) 迄の1000個のキーは 予め定められた像号用の秘密鍵である。KP (100 の)からKP (1599) は、ライセンス情報明号化用 の公開版であり、Ks (1000)からKs (159 9)の600個かや+はKP (1000)からKP (1 599) のそれぞれのライセンス情報便号用の秘密鍵で ある、KP (n) (1000<=n<1600)を公開 マスケーキーと呼ぶ、
- 【0318】1000以上1600未満の任意の小について、KP(n)とKs(n)とは対になるキーである。即ち、KP(n)で精労化されたライセンス情報は Ks(n)によって使号できる。1000以上1600未満の各れについて、(KP(n)、Ks(n))の対は、図90のマスターキー生成部3069によって、乱数発生務3068で先生される乱数に基づき簡単生成さ

- れる。従って、復号判定カード毎に異なっているばかり で無く、同じ復号判定カードでも時期によって異なって いる。
- 【0319】公開マスターキーは、後述するように、図 76の情報流通システムで用いられる。
- [0320] (KP(n), Ks(n)) (15000 enへ1600)のキーを、コンテンツ情報を利用できる有効期間が例えば100時間未満の場合に用いるようにしてもよい、すなわち、マスターキー生成部3069 に例えば1時間をよーの対を生成し、n=1500からn=1599に間が記録して行く、指定された有効期間に応じて、例えば有効期間が最長の100時間未満の場合(KP(1599n)、Ks(1599))を記録した後は再び(KP(1500))を記録した後は再び(KP(1500))
- 【0321】このようなマスターキー((KP(n)、 Ks(n)) (1500<=n<1600)のキー)を 用いる場合、ライセンス情報の暗号化には、常に最新の KP(n)を用いる。ライセンス情報記録後、最長で9 9時間までは、KP(n)で暗号化されたライセンス情報 網は対応するKs(n)で復号されるが、100時間が 上の時間が経過すると、Ks(n)が失われてしまう
- (上書をはより変更されてしまう)為、このライセンス 情報を復写する事はもはや不可能になる。これによっ て、高いセキュリティを確保する事が可能である。たと え、何らかの方法でマスターキーKs(n)を請ふ取っ た着がいたとしても、このキーは特定の1時間の間に作 成されたライセン大情報に対してのみ、有効である。
- 【0322】以上の様に、マスターキー格納部3062 がそれぞれ性質の異なる意識別のマスターキー(すなわ ち、全ての復号判定カードで共通の秘密機、各復号判定 カードでユニークな秘密機、各復号判定カードで所定時間毎に更新される秘密機)を保持することによって、セ
- キュリティと判版性のカスタマイズが可能となる。 【0323] Km (0)からKm (99)にそれぞれ 対応する略号キーKM (0)、…、KM (999)で晴 号化されたライセンス情報は、どの復号判定カードによっても復号判定に使用することができる。しかし、万が 一優号制定と使用することができる。しかし、万が ツの保護が嫌能してしまうと言うリスタが伴う。 ツの保護が嫌能してしまうと言うリスタが伴う。
- 【0324】一方、公開マスターキーによる方法は、ライセンス情報更新の際、公開マスターキーをサーバーに 送る必要がある、徒で、、利用者に命かな手間を強いる 場合もある。しかし、復号判定カードの内容が迄み法。 かた場合にも、セキュリティの様のは非常の復号制定カードに限定される。特に、上述の様な時変方式の公開マ スターキーを使用した場合、セキュリティの複雑は時間 他にに関密するは、
- (1-8)情報再生部
- 図92は、図77の情報再生部3004の構成例を示し

- たもので、認証部3051、復号部3052、デコーダ 3053、D/A変換部3054から構成されている。 [0325] 図93に示すフローチャートを参照して図 92の情報再生部3004の処理動作の機略を説明す る。情報再生部3004は例えばMPEG2等の動画再 ルを行う。
- 【0326】 (像界押定カード3001から転送された時 号化されたコンテンツキー [Kc] K "は、情報再生 部3004の設証部3051に入力する。設証部305 1は自らが生成した転送キーK" Tを用いて [Kc] K" Tを復号し、コンテンツキーKcを得る (ステップ S3081)、
- 【0327】一方、復号部3052には、メディア説成 装置3037×ディア3002から読み取られたコン テンツキード にで暗号化されたコンテンツ情報が入力す 。復号部3052は、コンテンツキード にでコンテン ツ情報を復号しアコーダ3053に出力する(ステップ S3082)
- 【0328】デコーダ3053は、圧縮の為に施された コーディングを復元し、その結果得られた画像データ等 をD/A変換節3054に送る(ステップS308 3)。
- 【0329】D/A変換部3054は、これをアナログ 信号に変換し、所定の表示装置に出力する(ステップS 3085)。
- 【0330】図94は、図92の情報再生部3004の 認証部3051の構成例を示したものである。図95に 示すフローチャートを参照して認証部3051の処理動 作について説明する。
- 【0331】 優号判定カード3001から情報再生部3 004に転送された乱数には、認証部3051の入出力 部3051 aに入力し、乱数格納部3051 bに格納さ れる(ステップS3091)。
- 【0332】乱数発生部3051cは乱数Dを発生し、 乱数格納部3051dに格納する(ステップS309
- (0333] 転送建生成部3051fは、乱数格納部3 051b、3051dからそれぞれ乱数で、乱数的を読み出し、また、秘部機格部3051eから健生成情報 ド1を読み出して、転送キード、Tを生成する(ステップS3093)。この生成された転送キード、Tは延 送鍵格納部3051gに格納される(ステップS3094)。
- 【0334】 乱数格納部3051 dに格納された乱数D は、また、入出力部3051 aを介して復号判定ユニット3001へ転送される(ステップS3095)。
- 【0335】 復号判定カード3001から情報再生部3004に転送された時号化されたコンテンツキー [K c] K' Tは、認証部3051の入出力部3051aに入力する。 [K c] K' Tは復号部3051hに出力さ

れる (ステップS3096)。 復号部3051 hは、転送機格計部3051 gから転送キーK' Tを読み出して [Kc] K' Tを復号し、コンテンツキーK cを得る (ステップS3097)。コンテンツキーK cは情報再生部3004内の復号部3052に出力される (ステッ

(1-9)他の情報再生部

プS3098)。

図96は、図77の情報用上部3004の他の南成例を 示したもので、課金対象のコンテンツ情報がアログラム である場合を示している。この場合、課金対象のコンテ ンツ情報の少なくとも一部は、コンテンツキーKcによ り暗号化されており、当該コンテンツキーKcがライセ ン女情報とのまれている。

[0336] 図9 6において、図9 2 と同一部分には同一符号を付し、異なる部分についてのみ説明する。すなわ、図9 6において、図9 2のデコーダ30 55、 入 2 次機部3 0 5 4 が T ログラム実行部3 0 5 5 に 置き 機力り、プログラム実行部3 0 5 5 に で こ フテンツ情報 と してのプログラムが実行されるうになっている。 情報再生部3 0 0 4 にコンテンツキーK c と暗号化された コンテンツ情報とが送られてくるまでの動作は、前述同様である。

【0337】この場合の情報再生部3004は、CP U、メモリ等から構成される中央処理装置であっても良い。

(1-10)

上記(1-1)~(1-9)は、図7に示したよう に、情報再生装置が時計3005を具備している場合で ある、勿論、優手制定カード3001自身が時計を内蔵 する場合と考えられる。この場合、優手制定カード300 自14時計の服制に電池を内蔵することになる。 原見制定カードに内蔵することのメリットは、図79 に示した時期能活筋3012と、時計との間の認証処理 が不等になることである。

- (2)以下、図76の情報流通システムについて説明す
- 【0338】この場合の情報再生装置の構成および処理 動作は前述の図75の場合とほぼ同様である。
- 【0339】図76の情報流過ンスチムでは、リムーバ ブル情報蓄積メディアには、当初ライセンス情報は記録 されておらず、コンテンツ1 Dと晴号化されたコンテン 労情報とが記録されている。ライセンスの更新の際に は、メディアと 度号判定カードとをライセンス更新端ま にセットする。更新端末はメディアからコンテンツ1 D、復号判定カードから前述の公開マスターキーのうち の1つをそれぞれ読み取り、ライセンスサーバーに転送 する。ライセンスサーバーは、取り扱いコンテンツのデータベースを展備しており、コンテンツ1 Dをキーとし でデータベースを検索し、コンテンツ1 Dをキーとし でデータベースを検索し、コンテンツ1 Dをキーとし (03401ライセンスサーバーは次いで、コンテンツ

- キーを含む通常のライセンス情報を作成し、公開マスタ ーキーによって暗号化して、更新端末に転送する。更新 端末は、受け取った暗号化ライセンス情報をメディアに 記録する。ライセンス情報記録後のメディアの再生は、 図75の情報波通システムの場合と同様である。
- 【0341】次に、図76の情報流通システムにおける、ライセンス更新端末とライセンスサーバーについてより詳細に説明する。
- (2-1)ライセンス更新端末
- ライセンス更新端末の構成を図97に示す。
- 【0342】ライセンス型解端末4000は、挿入された復号等定カードイン を復号等定カードから所定の情報を読み取るカードイン サーフェース (1F) 4001、挿入をれたリムーバブ ル情報整積メディアから所定の情報を読み取るリムーバ ブル情報整積メディアドラグイク 002、所定の通信部 線 (例えば公規制能、専用国線等)を介してライセンス サーバとの間の通信を行うための通信部4003、例え 近端温素売でれた等から構成される表示部4004、ユ ーザからの指示を入力するためのキーボード、タッチパ ネル番から構成されるキー入力部4005から構成され でいる。
- [0343] 図98は、図97に示したライセンス更新 装置4000の処理動作を示したフローチャートであ る。以下、図98を参照してライセンス更新端末の処理 動作について説明する。
- 【0344】リムーバブル情報蓄積メディアドライブ4 02にリムーバブル情報蓄積メディアがセットされる と当該メディアからそのメディアに配験されているコン テンツ情報の識別情報、すなわちコンテンツIDが扱っ でご称るのもがたコン テンツIDと当該ライセンス更新端末の識別情報(更新 端末1D)とが超直部 403を介してライセンスサー がに返信される(ステップ5402)
- 【0345】 ライセンス更新端末からライセンスサーバーに対して送信される更新集末IDは、ライセンスサーバーが更新端末IDを更新情報と共に、更新ログセレー保存する際に用いられる。また、コンテンツ利用料金の回収は、この更新ログに基づいて行われてもよい。
- 【0346】コンテンツIDと更新と更新端末IDとを 受信したライセンスサーバでは、当該更新端末に課金メ ニュー、要求キー種別情報、認証キー番号Nを送信する (ステップS4003)。
- 【0347】ライセンスサーバから更新端末に送られて くる要求キー種別情報は、前述の3種類のマスターキー の指定するためのものである。前述したように、要求キ ー種別は、例えば次のようなものがある。
- ・ 要求キー種別情報が「O」のとき…予め定められた 復号用のマスターキー、すなわちKm(O)、…、Km (999)を指定
- 要求キーの種別情報が「1」のとき…ライセンス情

報復号用の各判定カードでユニークなマスターキー、す なわちKP(1000)、…、KP(1499)を指定 要求キーの種別情報が「2」のとき…各判定カード で既に中略を知る。1400年年 ・ 1400年年

で所定時間毎に更新される秘密鍵、KP (1500)、 …、KP (1599)を指定

- ライセンスサーバからライセンス更新協議に送られてくる認証十一番号Nは、復号判定カードが転送の際の認証・用に保持しているキーKNと指定する番号である。このキーKNによって暗号化されたマスターキーKPは、ライセンスサーバが保持するKNに対応する使号鍵K、Nによって復号される。ライセンスサーバは、この様にして得たキーKPを用いてライセンス情報を暗号化して、得たキーKPを開いたプレルジ記述キーKNを保持しているが場合、リカーバンドが正しい認証キーKNを保持しているが場合、リカーバンドが正しい認証キーKNを保持しているが場合、リカーバンドが正しい認証キーKNを保持されるライセンス情報を記録メディアに設定されるライセンス情報は、KPに対応する復号鍵KSによって復号することができない、かくして、正当でない復号判定カードは勝合される。
- 【0348】観金メニューは、コンテンツ情報の有効期間に応じた料金次で、この電米メニューから解型が期間を選択して料金の支払を行うようになっている。課金メニューは所はば、有効期間に近れば、各分を行金と、その有効期間を選択・5億円間からきの料金は20円で説別番号は「1、有効期間が30円間のときの料金は20円で説別番号は「2」、有効期間が30円間のときの料金は50円で説別番号は「2」、有効期間が無期限(協議)のとき料金は300円で説別番号は「2」、有効期間が無期限(協議)のとき料金は300円で説別番号は「2」、有効期限が無期限
- 【0349】なお、要求年一種別情報が「0」のとき、 ライセンス更新端末はマスターキーKPをライセンスサーバに送る必要はない、何故なら、ライセンス情報が全 ての復争制定か一ドに共通するキーで電号化されて、ラ イセンスサーがから送られて来るからである。この番号 の指定が添えられている。この番号は電号化されている 必要は無い、
- 【0350】更新端末とライセンスサーバとの間の通信 回線が専用回線でない場合、情報セキュリティ対策として、ライセンスサーバの通信部4021と更新端末の通 信部403と沙屋信を行う際に相互認識の手続きを行 うことが望ましい、この場合、ライセンス更新端末を設置する店舗で行う。正当 でないライセンス更新端末を設置する店舗で行う。正当 でないライセンス更新端末を設置する店舗で行う。正当 でないライセンス更新端末を調整しな行れば、課金が正 しく行力ない可能性があるかである。また。ライセンス 更新端末の設置者にとっても正当でないライセンス サーバに接続すると、不正在ライセンス情報で利用者に 課金してしまり続於存在するからである。
- 【0351】通信回線が専用回線で、通信先が信頼できる場合、相互認証は不要となる。なお、ライセンス更新

- 端末からライセンスサーバへの接続にインターネットなどの一般回縁が利用されるライセンス更新端末の遺信部 4003は、ライセンスサーバの連縮記録を保守する 様にしても良い、料金の回収はライセンス更新端末側に基づいて行われるから、ライセンス更新端末側にも確認の本に記録を見しておく方が遅圧上射をしい。
- 【0352】さて、ライセンス更新端末の通信部は40 03、ライセンスサーバから送信された情報のうち、課金メニューを表示部4004で転送し、要求キー識別情 報と認証キー番号NとをカードIF4001に転送する (ステップ54004)
- 【0353】表示部4004は課金メニューを提示して、ユーザに有効期間の識別書等の選択を使す。一方、カードIF4001は、要求4一識別情報と認証4一等 号とを優争即応カードへ施送する。復争判定カードでは、これらの情報を受けて、要求4一識別情報と対応したマスターキーKF(複数のKPのうちの適当な1つ)を認証4一番号にて指定された認証4一KV等時代したもの、すなわち「KPJKNをカードIF4001へ転送する。その際、マスターキーの識別情報も転送するよといよい。
- 【0354】通信部4003には、カードIFから転送 された【KP】KNと、表示部4004を介してユーザ により指定された課金メニュー中の有効期間の厳別番号 とをライセンスサーバに送信する(ステップS4005 ~ステップS4007)。
- [0355] これを受けてライセンスサーバからは、少なくとも、当該変新婚末から通知されたマスターキーK Pにて暗号化されたライセンス情報、すなわち[ライセンス情報] KPが送信されて、更新端末の逓信部400 3が受信する【ステップS4008)。
- 【0356】[ライセンス情報] KPは、リムーバブル 情報蓄積メディアドライブ4002にてそこにセットさ れているメディアに記録される(ステップS400
- 9)。なお、メディアにはライセンスサーバから送信された[ライセンス情報] KPとマスターキーの識別情報とが記録されてもよい。
- (2-2) 復号判定カード
- 図99は、復号判定カードの3015のライセンス更新 装置とのインターフェースを司る復号判定カード301 5の要部、すなわち、更新インターフェース (IF) 3
- 015の構成例を示したものである。
- 【0357】以下、図100に示す7ローチャートを参照して図9の各構成部の処理動作について説明する。 【0358】図98のステップS4004で更新端末のカード1F4001から復号甲定カード3015に対し 板送された要求キー識別情報と認証キー番号かとは入出 力部4011に入力する(ステップS4011).
- 【0359】入出力部4011は、要求キー識別情報を マスターキー選択部3061へ転送し、認証キー番号N

を認証キー選択部4014へ転送する(ステップS40 12)。

【0360】マスターキー選択部3061は、マスター キー倍約部3062を検索して、要求キー護別情報に適 合するマスターキーKPを選択し、暗号部4012へ転 送する(ステップS4013)。

【0361】認証キー選択部4014は、認証キー格納 部4013を検索して認証キー番号Nの認証キーKNを 選択し、暗号部4012へ転送する(ステップS401 4)。

【0362】暗号化部4012は、マスターキーKPを 認証キーKNで轄号化し、「KP] KNを生成する(ス テップS4015)。 [KP] KNは入出力部4011 を介してライセンス更新装置へ出力される(ステップS 4016)

(2-3) ライセンスサーバ

図101は、ライセンスサーバの構成例を示したものである。

【0363】コンテンツ情報データベース(DB)40 24には、例えば、コンテンツIDに対応させて次の様な情報が格納されている。

【0364】・コンテンツキー

- 課金メニュー
- ・要求キー種別

以下、図101のライセンスサーバ4001の各構成部 の処理動作について図102に示すフローチャートを参 照して説明する。

【0365】図98のステップ54002でライセンス 更新端末から送信されたコンテンツIDと更新端末ID は、通信部4021にで受信され、応答部4022へ転 送される(ステップ54021)。

【0366】応答毎4022はコンテンツIDをコンテ ンツ情報検索部4023へ転送し(ステッアS402 2)、コンテンツ情報検索部4023は、コンテンツI Dを基にそれに対応するコンテンツキー、課金メニュー、要求キー種形を読み出し、これらの情報を応答は 022~転送する(ステッアS4023)

【0367】一方、応答部4022は、認証キー番号N を生成する (ステップS4024)、例えば、子め定め られた複数の認証キー番号のうちから1つを選択するよ うにしてもよい、そして、コンテンツキー以外の情報、認証キー 番号Nを通信部4021を介してライセンス更新端末に 送信する (ステップS4025)。

【0368】 図98のステップS4007で更新端末から送信された [KP] KN、課金メニュー中の所望の有効期間の説別番号は、運信部4021で受信され、これらは応答部4022へ転送される (ステップS402

【0369】応答部4022では、先に生成された認証

キー番号Nに対応する復号鍵KN'で [KP] KNを復 号し、マスターキーKPを得る(ステップS402

7)。 【0370】応答部4022にて生成されたライセンス

情報は、暗号化部4025でマスターキードトを用いて 暗号化され(「ライセンス情報」KPを生成し)、「ラ イセンス情報」KPは遠信部4021を介してライセン ス更新装置に送信される(ステップS4028~ステッ アS4029)。

【0371】応答部4022は、更新記録データベース (DB)4026に、ステップS4021にて受信した 更新端末1Dに対応させて、ライセンスの更新履歴情報 を記録する(ステップS4030)

(3)ユーザ端末から電子決済を利用してライセンス更 新を行う場合の情報流通システム

図103に電子決済を利用してライセンスを更新する場合のユーザ端末、ライセンスサーバ4101、電子決済 該置4102からなるシステム構成の一例を示したもので、ユーザ端末がネットワーク経由の電子決済によって、課金処理を行うようになっている。

【0372】ユーザ端末は、少なくともライセンス更新 装置4103を具備するとともに、復号判定カード30 01とリムーバブル情報記憶メディア4031とが装着 された、例えばパーソナルコンピュータで構成されるも のであってもよい。

【0373】図104は、ユーザ増末に具備されたライセンス更新装置4103の構成例を示したもので、CP 世から構成される制御部4044が遺信部4041、 リムーバブル情報記録メディア1F4042、復号判定 カード1F4043、表示部4045、入力部4046 の各構成部を制御して、ライセンスを更新するための処理を実行するようになっている。

【0374】図105はライセンスサーバ4101の構成例を示したもので、制御部4053が通信部405

1、復号部4052、課金整理番号発行部4054、課金整理部4055、ライセンス情報生成部4056の各 構成部を制御してライセンスを更新するための処理を実 行するようになっている。

[0375]図106は、全でのライセンス判定カード に共通の(従って、全てのユーザ端末に共通の)マスタ キー(例えばドm(0)、…、ドm(999)のうち の1つ)によってライセンス情報が結り化されている場 合を例にとり、図103に示したシステム全体の処理動 作を示したフローチャートである。

【0376】以下、図106に示したフローチャートを 参照して、ライセンス更新装置4103、ライセンスサ ーバ4101の各構成部の処理動作を説明する。

【0377】なお、メディア4031にはコンテンツ情報とライセンス情報とが記録されており、ライセンス情報とが記録されており、ライセンス情報には、例えば該コンテンツ情報の利用の可否を判定す

るための利用条件やコンテンツID、その他の情報が含まれているものとする。

【0378】ライセンス更新総置4103のリムーバブル情報記録メディアインターフェース(IF)4042 は、ユーザ端末にセットされたメディアからライセンス 情報を読取り、それを復号判定カードインターフェース (IF)4043を介して後号判定カード3001へ出 力する(ステップS4041)。

【0379】 復号時だード3001では、例えば、入 力されたライセンス情報に基づる所定の処理(例えば、 第2の実施形態で説明した彼号ユニットA等の処理動作 参照)を行い、その結果、ライセンスの更新を行う場 6、ライセンスの更新情報(分は、復号ユニットAの 場合、図56に示したよう次更新情報)を出力する。 (0380] 復号甲定カード IF 4043は、次に、復 号呼ਇカード3001からライセンスサーバIDを読み 取る (ステップS4042)、なお、ライセンスサーバ IDは更新情報の含まれでいるよい。

【0381】ライセンスサーバIDは、ライセンスサーバを特定するための識別情報である。

【0382】ライセンス更新装置4103は、通信部4 041を介してライセンスサーバIDにて特定されるラ イセンスサーバにアクセスしてライセンス情報を更新す るための更新情報を送信する(ステップS4043)。 【0383】ライセンスサーバ4101の通信部405 1が ライセンス更新装置 41 ○3から送信された更新 情報を受信すると、更新情報に含まれるコンテンツID を基に課金データベース (DB) 4058を検索して、 少なくとも課金メニューを読み出し(必要に応じて要求 キー種別情報、認証キー番号N等)、さらに、課金整理 番号発行部4054で課金整理番号を発行し、少なくと も課金メニューと課金整理番号(以下、データ群Aと呼 ぶことがある)を通信部4051を介してライセンス更 新装置4103に送信する(ステップS4044)。 【0384】ライセンスサーバから発行される課金整理 番号は、 ライセンスサーバがトランザクション毎に適当 に割り付ける番号である。課金整理番号は、後述する様 に、課金確認の為に用いられる。

【0385】ライセンスサーバは運流、灌敷のユーザ、すなわちライセンス更新装置からのライセンス更新装置を処理する。従って、回線接接時間は可能な彫り強くする事がほよしい、その為、ライセンス更新表置は、ライセンスサーバからの応答けからの応答けない場合は、回線を関門内にライセンスサーバからの応答がない場合は、回線を関門内にライセンスサーバからの応答がない場合は、回線を関係するようにしてもよい。また、複数カライセンスサーバは企業を受ける。

信したライセンス更新装置4103は、課金メニューを未示導4045に脱元(とネァップS4045)、一 ・ サにより所望の有効期間の識別番号が遅択されたら(ス テップS4046)、ライセンス更新装置4103の止 信額4041は電子決済装置4102にアウセンの止 少なくとも課金整理番号とライセンスサーバ1Dと選択された有効期間の期別番号とそれに対応する料金の支払要 求を行う(ステップS4047)。

第を行う人グアツノ3404 (7)。
(0 386] 電子決済装置41 0 2は、ユーザからの要 東に防じて所定の支払処理を行い、処理が成功すればラ オセンスサッパ1Dにて指定されるライセンスサイ 10 1に、例えば有効期間の識別番号と決済金額と課金 整理番号を支払証明として送信して支払処理が成功を通 知する。また、支払股票求売のライセンス更新装置の 番号とを支払証明として送信する(ステッアS4048 ~ステップS4050)。ライセンス更新装置4103 では、決済金額と課金整理番号を受信すると、ライセン スサーバ1Dに下輪定されるチセンスサーバに下輪定されるチャンスサーバに下輪定されるチャンスサーバに対して カカ州間の説別等できました決済金額と課金整理番号と 支払証明として送信書く、ステップS40410

【0387】ライセンスサーバ4101の通信都405 にて受信された、電子快売装置4102から通信され た支払起明と、ステップS4051にフライセンス更新 装置4103から通信された支払証明とは、その課金整 理番号に対応させて課金処理データベース(DB)40 57に記録される。

【0388】課金処理DB4057には、例えば、次のような情報が各課金整理番号に対応させて記憶するようになっている。

【0389】・ライセンス更新端末のID

・コンテンツキー

・電子決済装置からの支払証明(有効期間の識別番号、 決済金額、課金整理番号)

・ライセンス更新装置からの支払証明(有効期間の識別番号、決済金額、課金整理番号)

ラインセンスサーバ4101では、電子決済装置410 2、ライセンス駅前装置4103とからそれぞれ支払期 時を受信すると、速急地煙即84057に記録しの57に記録し、日 地理部4055にで双方の支払証明にある決済金額と識 別番号とが一致するからかを電力する(ステップを 052) 一致していた場合に限り適正な支払が行われた と判断できる。このような支払証明の確認処理と並行し て、ライセンスサーバ4101のライセンス情報と 4056では、ステップS4043の3分にフテンツ は2042では、フテップを4043では、ファンテンツを4043では、少なくとも フンテンツ情報の8404では、アナップキーとに落づき、少なくとも ライセンス情報中の利用条件、コンテンツキー等とで

- する (ライセンス情報を更新する).
- 【0390】ライセンス情報には、例えば、次の様な情報が含まれている。
- ・コンテンツID
- ・暗号化されたコンテンツ情報を復号するコンテンツキ
- ・少なくとも有効期限を含むコンテンツ情報の利用条件
- ・ライセンス情報の作成時刻
- 更新サーバID
- ・更新サーハエ
- 課金整理番号
- ここで、更新サーバーIDは、今回ライセンスの更新を 行ったライセンスサーバを特定する識別情報である。更 新サーバIDによって、必要に応じて、ライセンス情報 から更高を行ったサーバーを特定する事が可能となる。 [0391] ステップS4053で、適正な支払が行わ れたことが報認されると、ライセンスサーバ4101 は、通信部4051を介して更新されたライセンス情報 をライセンス更新元のライセンス更新装置4103に送 信する (ステップS4054)
- 【0392】更新されたライセンス情報を受信したライセンス更新装置4103では、リムーバブル情報記録メディア1F4042を介してメディア4031に該更新されたライセンス情報を記録する(ステップS4055)。
- 【0393】 (第4の実施形態) 図107は、第4の実 施形態に係る情報再生システムの全体の構成例を示した もので、例えば、図53、図75、図76、後述する図 122に示したような情報流通システムでユーザにより 用いられるものである。コンテンツ情報は、DVD-R AM、DVD-ROM等の記録媒体(情報メディア)に 記録されている。予め定められた条件下における当該コ ンテンツ情報の利用(再生および視聴)権をライヤンス といい、このライセンスを購入することにより、ユーザ にライセンス情報が与えられる。当該コンテンツ情報の 再生を可能にするライセンス情報は、コンテンツ情報の 記録されている記録媒体に一緒に記録されていてもよい し、コンテンツ情報とは別個に、その他の記録媒体ある いはメモリおよび演算機能を有するICカード等に記録 されていて、コンテンツ情報とは別個に読み取られ、図 107に示す情報再生装置に入力されるものであっても よい。あるいは、放送やインターネット等を通じて配信 されるものであってもよい。
- [0394]図107において、情報再生システムは、 主にデジタルコンテンツである暗号化コンテンツ情報を DVDーROM、DVDーRA M等の情報、ディアから 読み取る情報メディアドライバ7001、暗号化コンテンツに対応するライセンス情報とあいて当該チンレン が存効かどうかのチェックを行い、不効ならば当該コ ンテンツ情報を利用するためのコンテンツ度号鍵を出い 方情報再生装置700、情報用生装置700から出

- 力される復号鍵で暗号化コンテンツを復号し、再生する、DVDプレーヤ、ビデオ再生装置などの情報利用装置7002から構成される。
- [0395] ライセンス料の蓄寒な徹底のためデジタル コンテンツは干か略号化されていると仮定している。本 実施形態で用いるコンテンツ情報の構能例を図13に 示す。即ち、コンテンツは結号化部分と大部号化部分に かかれ、略号化部分には時号化コンテンツが、未暗号化 部分にはコンテンツ1Dが配差される。コンテンツ1D はコンテンツとそのライセンス情報のリンクを取るため のものである。
- 【0395】図114は、ライセンス特権の構成形を示 したもので、暗号化コンテンツを解除する復号鍵(以下 コンテンツ使号鍵という)と、利用胴吸をどのライセン 末利用条件と、当該コンテンツのIDと、ライセンス総 証情報とがが含まれている。ライセンスを証情報とは、 暗号化されたライセンス情報が悪に使与されたか否か をチェックするための定められたコードである。例え は、4パイトコードであれば16進数で、45 fe f 6 f 6 3 2 5 f 1 と表されるようなコードであ る。これは、予めライセンス生成装置、ライセンス更新 装置及びライセンス早期定ユニットの間で定めておくべき 情報である。
- (10397) ライセンス情報は、その全体を予め定められた公開度で暗号化されている。このライセンス情報の 使号は、情報再を設置7000に具備されるライセンス人 判定ユニット7008内で当該ユニット内に存在する秘 密鍵を用いて行い、復号されたライセンス情報に基づい 利用規模のメニックを行う、利用条件として、利用期限 を採用することにより、利用期限後には規範できなくな り、また、コンテッツを、そのコンテッツを保与さ からなどのようなが、また、コンテッツを保与さな からなのである。利用条件として利用期限 を採用することにより、利用期限後には規範できなくな からな、コンテッツと、そのコンテッツを保与さな からなのである。
- 【0399】そこで、本実施形態では、この点を改善 し、時計を都合良く調整した場合でも利用期限を遵守さ せる枠組を提供できる情報再生装置について説明する。

すなわち、ライセンス情報の復号鍵を一定時間毎に予め 定められたアルゴリズムで生成し、それ以前の復号鍵と 置き換え、ライセンス牛成装置やライセンス更新装置に おいても同じタイミングで対応するライセンス情報の暗 号鍵を生成することによって、時計の時刻がライセンス 生成装置もしくはライセンス更新装置のそれから著しく ずれている場合は、新たに取得したライセンス情報が復 号できなくなる。従って、少なくとも新しいコンテンツ を視聴したい場合は時計の時刻を正確に合わせる必要が あるのである。このようにライセンス情報の復号鍵を変 化させることによって間接的に時計を正しい状態にする というのが本実施形態の主旨である。なお、図107に おいて、現在時刻を計時するための時計7008h(図 108参照)は、ライセンス判定ユニット7008の内 部に設けられているが(この場合、ライセンス判定ユニ ット7008を例えば1つのICチップで構成し、ユー ザにより計時時刻が調整されることがないようにハード ウエア的に保護する構成が容易に行えるが)、時計70 08hの計時時刻はユーザにより調整可能であってもよ W.

【0400】次に、図109〜図110に示すフローチャートを参照して、図107の情報再生装置の処理動作 および図108に示すような構成のライセンス判定ユニット7008の処理動作について説明する。

[0401] 情報メディアドライバ7001から読み取られた図113のようなコンテンツ情報は、データ分離87007でコンテンツ10と暗号化コンテンツに分離される(ステップS7001〜ステップS7002)。暗号化コンテンツは情報利用設置7002に送られ(ステップS7003)、ライセンス判定ニット7008から出力されるコンテンツ後骨離を待つ。

【0402】一方、コンテンツIDはライセンス情報検索部7006に送られる。ライセンス情報検索部7006は、ライセンス情報検索部7のでルス(DB)7004から当該コンテンツIDを持ったライセンス情報と検索する(ステップS7004)。ライセンス情報と関15に示すように、少なくともコンテンツIDを含む未鳴号化部を暗号化ライセンス情報に付加されていて、コンテンツIDで含コンテングは対応ようイセンス情報が実常できるようになっている。検索されたライセンス情報はライセンス情報が実常できるようになっている。検索されたライセンス情報はライセンス特別が実定できるようになっている。検索されたライセンス情報はライセンス判断が実定エットア、57008へ送られる(ステップS7006)。

【0403】図108は、ライセンス判定ユニット70 08の構成例を示したものである。ライセンス情報検索 部7006で検索されたライセンス情報は、ライセンス 情報入力部7008aに入力し、復号部7008bへ転 送される。

【0404】復号部7008bでは、復号鍵格納部70 08eに格納されているライセンス情報復号鍵を使って ライセンス情報を復号する(ステップS7007~ステップS7008)。

【0405】復号されたライセンス情報はライセンス情 報整合性確認部7008cでライセンス認証情報を使っ てライセンス情報が正しく復号されたことを確認する (ステップS7009)。すなわち、ライセンス情報が 復号された際、ライセンス情報のデータ中の予め定めら れた場所にライセンス認証情報があるかどうかをチェッ クして、もしあればライセンス情報を正しく復号できた と判定する。もちろん適切な復号鍵で復号していれば通 常このコードはでたらめなものになる。もし、ライセン ス情報が正しく復号されていないと判定した場合、ライ センス情報検索部7006ヘライセンス情報の次候補の 検索を要請する。ライセンス情報検索部7008ではこ れを受けてライセンス情報DB7004を検索し、当該 コンテンツ I Dを持つ次のライセンス情報を抽出して、 ライセンス判定ユニット7008に送る。もし、ライセ ンス情報検索部7006でライセンス情報の次候補が検 索できなかった場合、図110のステップS7021へ 進み、表示部7011に、例えば「ライセンス情報が無 効であるか、参照時計の時刻が間違っています。現在の 参照時計の時刻はYYYY年HH時MM分です。時刻を 確認した上で、ライセンスの更新を行ってください。」 という旨のメッセージの表示を要請する(図110のス テップS7021)。これを見てユーザは現在の時刻を 確認し、時刻が著しくずれていた場合は修正する。

【0406】復号機生成都7008 fは、ライセンスを 発行するライセンス単新装置、ライセンス性 を指行するライセンス単新装置、ライセンス性決議整と もに一定時間毎に顔を新たに生成し、復号機格網70 08 に指摘する、そのため、ライセンス判能ユニット 70 08 の時計7008 わか実別の禁犯者としてすれて 18 で表しまりませる。 最早機とライセンス更新装置もしくはライセンス生成 装置で生成される晴号鍵との整合がとれず、従って、利 用条件が有効なライセンス情報であっても復号できな い、このため、上記表示メッセージのように、ユーザに 時計7008 わの時別確認を求める必要がある。その 後、ユーザの要求に応じてライセンスの更新を行うよう にしてもよい。

【0407】さ、図109のステッアS7010で、 タイセンス情報整合性確認部7008とでライセンス情報が正しく使号されたと物定された場合。ライセンス情報が正しての840%とれ、別能を利用条件の判定が打ちれた。利用条件として利用開展と用いているので、利用条件の判定は時計参照部7008を分して、ライセンス特定ニット7008の分高、場合によっては分解だる時時17008の時度を製造して、対すセンス特定とよったりがありの時段を製造して、該時数が利用期限内であるか否かを判定する(ステップ S7011)、利用条件を満たしていると判定されば、ステップS7011)、利用条件を満たしていると判定されば、ステップS7011)、コウスでは1960年間であるか否かを判定する(ステップS7011)、コウスでは1960年間であるか否かを判定する(ステップS7011)、コウスで1012)、コウスでは1960年間であるか否かを判定されば、ステップS7011)、コウスで1012)、コウスで1012)、コウスで1012)、コウスで1012)、コウスで1012)、コウスで1012)、コウスで1012年間では1012年間では1012年間では1012年間では1012年間では1012年間では1012年間で 装置7002に出力され(ステップS7013)、情報 利用装置7002では、これを使って別途送られた暗号 化フテップを復号し、再生利用する(ステップS70 14)。

[0408]一方、ステップS7012でライセンスの 利用条件が清たされていなかった場合は、その旨と少な くとも当該ライセンス情報とをライセンス情報機会部7 006へ転送し、図110のステップS7021へ進 み、ユーザからの要求に応じて、当該ライセンスの更新 を行うようにしてもよい。

【0409】ライセンスの要柄は、独に詳しく述べるような手続きで、図107のライセンス更新指示部7005、 希望利用条件入力部7010、表示部7011などを通じて、図116に示したような、少なくともコンテンツ1Dを希望用原発を含むプイセンス更新情報を何えばインターネットのような所定のネットワークを介してライセンス 更新報節に送り、ライセンス 複数の更多を行る、ライセンスを要新報度に送り、ライセンス 有機の更新を行る。

【0410】図110に示すフローチャートは、ライセ ンス情報の更新処理動作を示したもので、ライセンス情 報検索部7006では、表示部7011に「ライセンス 情報が無効であるか、参照時計の時刻が間違っていま す。現在の参照時計の時刻はYYYY年HH時MM分で す。時刻を確認した上で、ライセンスの更新を行ってく ださい。」という主旨のメッセージを表示した後(ステ ップS7021)、少なくともユーザがライセンス更新 をするか否かの指示入力を行うための適切なインターフ ェースを具備したライセンス更新指示部7005を起動 する、ユーザは、(例えば、時計7008hの時刻の確 認等を行った後)、このインターフェースを介してライ センス更新を行う旨の指示入力を行ったとする。ライセ ンス更新指示部7005は、それをライセンス情報検索 部7006に送り、ライセンス情報検索部7006は当 該コンテンツ I Dをライヤンス更新部7009に送る (ステップS7022~7024)。

【0411】 ライセンス要解部7009は、希望利用条件入力部7010を起動し、希望利用条件入力部7010を起動し、希望利用条件入力部7010の適切なインターフェースを介して入力された希望利用条件と、ライセンス情報検索部7006から送られてきたコンテンツ1Dとを用いて、図116に示したようなライセンス更新情報を作成し(ステップS7027)、ステップS7027)、当該テイセンス更新情報を所定のネットワークを介してライセンス情報更新装置に送った。

【0412】ステッアS7024で、ユーザがライセン ス更新をしない場合(すなわち、ユーザがライセンス更 新指示部7005を介してライセンスを更新しない旨の 指示入力を行った場合)、ライセンス情報検索部700 6では、コンテンツ1Dを消去し、処理が終了する。 【0413】更新をれたライセンス情報は、図111に 示すように、ICカード等を介して、あるいは、インターネット等の所定のネットワークを介してライセンス格 納部7003に入力され、図115に示したようなデー 夕形式に変換されて、ライセンス情報DB7004に記 憶される。

【0414】なお、ライセンス判定ユニット7008で ライセンスが無効と判定された場合(図109のステッ プS7005. ステップS7010. ステップS701 には、そのまま処理を中断(再生を中止)するよう にしてもよい。この場合は、ライセンス更新指示部70 05、表示部7011、ライセンス更新部7009、希 望条件入力部7010は不要となり、ライセンス更新装 置と通信を行う機能も不要となり、構成も簡略となる。 ライセンスを更新する際は、ユーザが例えば I Cカード をもってライセンス更新を行う代理店等に赴き、所定の 料金を支払い、利用条件等の更新された新たなライセン ス情報を該ICカードへ書き込んでもらう。そして、該 ICカードを持ち帰り、再び図107の情報再生装置へ 挿入して、該更新されたライセンス情報を読み込ませ て、ライセンス格納部7003を介してライセンス情報 DB7004へ格納する。

【0415】次に、ライセンス情報の復号鍵の生成処理 動作について、図112に示すフローチャートを参照し て説明する。

【0416】ライセンス判定ユニット7008の復号鍵 生成部7008fは、時計参照部7088gを介して時 計7008hを参照し、予め定められた時刻になったら 毎号鍵の生成を開始1. (ステップS7041~ステップ S7042)、生成された復号鍵は、復号鍵格納部70 08eに格納する(ステップS7043~ステップS7 044)。復号鑵の生成はライセンス生成装置及びライ センス更新装置と同期して行わなくてはいけないもので あり、例えば一週間に1度、毎週月曜日の午後15:0 Oというように決まった時間に更新する。また、その主 旨からライセンス生成装置やライセンス更新装置と同じ 鍵を作らなければならない。このため、例えば時刻をシ ードとした乱数生成器での鍵生成が考えられる。即ち、 1997年12月15日に変更する場合は数字「199 71215」をシードとして、例えば復号鍵生成部70 08fに具備された乱数生成器の出力を復号鍵とするの である。勿論、ライセンス生成装置及びライセンス更新 装置でも同じ方式でライセンス情報の暗号鍵生成する。 【0417】以上は、共通鍵方式の場合の共通鍵を作る 方式であるが、ライセンス判定ユニット7008が公開 鎌暗号を採用している場合もある。この場合は、前述の 復号ユニットAの鍵生成部2006の場合の説明と同様 に、例えばRSA暗号の鍵生成のアルゴリズムを用い て、復号鍵(秘密鍵)を生成すればよい。

【0418】以上によって一定時間毎にライセンス生成 装置とライセンス更新装置及びライセンス判定ユニット 7008の双方で復号機が変更できる仕組みができる。 このため、ライセンス判定ニニット7008を含む情報 再生装置外の時計7008トェーザの操作とよって改 変されても、新たに取得したライセンス情報は復号でき なくなることから、時計の改変は多くの場合防止でき な

【0419】なお、このような特徴から、時計7008 hがユーザの操作によって改変可能かどうかはあまり問題ではなくなる。

【0420】また、健生版のプロセスにおいても、健生 成の開始指示を後野機生成部70081自身が出すの ではなく、時計多照部70088もしくは時計7008 自身が出すことも考えられる。この場合、復号健生成 正確な時期に限生成が行える。

【0421】さらに、本実施形態では、1つのコンテンツに対応したライセンスを検索したら、その有効料度(有効期限のチェック)を行ない、有効な6便場を出力する。しかし、無効な場合、他のライセンス情報を検索せず、ライセンスが失効したか、参照時が知識をンテンツに対応したライセンス情報が1つのみと暗黙に仮定しているためである。しかし、例えば2週間かのライセンスを構入。展示する版・ライセンスは様を1週間除に分離する場合もある。更に期間限定のライセンス以外に回数限定のライセンスを使用し、同じコンテンツに関存とである。では、対してこれらが共存する場合もある。では、対してこれらが共存する場合もある。では、対してこれらが共存する場合もある。このようでは、存在するライセンス情報を全て検索し、ユーザにとって最も有利にクライセンスを利用するように相談することも可能である。

[0422] 例えば、期間限定ライセンスの方を回数制 限ライセンスはりも低することによって、期間限定の ライセンスがあるうちは回数限定のライセンスを使わな くてもすむので、ユーザにとっては有利である。この場 合、ライセンス情報のBTO04に記憶されるライセン ス情報は、図17に示すように、実験号化能にはコン テンツ1Dの他に期間限定のライセンスかあるいは回数 限定のライセンスかを識別するための情報が含まれてい ることか切ました。

【0423】ライセンスを選択する際の優先順的は、ユーザ自身で指定できるようにしてもよい。例えば、ライセンス情報検索部7006が表示部7011に、期間限定のライセンスにいずれを優先するかセユーザに選択させるためのメニュー画面を表示してもよい。

【0424】また、ライセンス情報検索部7006は、 最優先のライセンス情報が出現すればライセンス情報を 全て検索しなくても、その時点で検索を終了するように してもよい。

【0425】図118は、図107に示した情報再生装

置7000の他の構成例を示したもので、コンテンツ情 報は、DVD-RAM、DVD-ROM等の記録媒体 (情報メディア)に記録され、ライセンス情報は、放送 にて配信されるものとする。

【0426】図118の情報再生装置では、放送配信される時号化ライセンス情報の復号機を放送波に含まれるシードを基に生成することを特徴とし、その結果、復号機の生成を前途の時計7008hを利用することなしに行うことができる。

【0427】 なお、図118において、図107と同一 部分には同一符号を付し、異なる部分についてのみ説明 する、すなわち、図118に示す構成では、暗手促ライ センス情報が放送家によって送られ、その放送故には時 特が現在しているため、当該放送液を受信し、ディジタ ル信号に変換するためのライセンス情報受信部8001 と、ここで受信された放送波から暗号化イセンス情報 と、こで受信された放送波から暗号化イセンス情報 と、こで受信された放送波から暗号化イセンス特配 の2とを具備し、ライセンス特定ユニット8009で は、放送波にて送られていたシード情報に基づき復号鍵 を生吹するようになっている。

【0428】図121は、ライセンス情報受信部800 1で受信される放送波のデータ構造の一例を示したもの である。ライセンス情報とシード情報のそれぞれの先頭 には、ライセンス情報とシード情報とを護別するための 固定長の護別情報が付加されている。

【0429】図119は、図118のライセンス判定ユニット8009の構成例を元したものである。なお、図119において、図108と同一部分には同一等ラを付し、限なる部分についてのみ説明する。すなわち、図11センス対離部8002から出力されたシード情報が入力する使号健生成シード入力部8009gをさらに見傷し、復号健生成第8009では、シード情報から復号機を生成するようになっている。

【0430】次に、図120に示すフローチャートを参 駅して、受信した放送波から、暗号化ライセンス情報と 復号鍵のシード情報を分離して復号鍵を生成するまでの 動作について説明する。

[0431] ライセンス情報受信部8001では、放送 途を受信し、図121に示すように受信デークを得る と、その受信データを一旦ライセンス分離部8002へ 送り、識別情報を用いてライセンス情報とシード情報と に分解する(ステップS8001~ステップS800 2)。

【0432】受信データがライセンス情報であった場合、それをライセンス格納部了003に送る (ステップ S8004)。ライセンス格納部 7003では、ライセンス格納部 7003では、ライセンス情報を図115に示したようにコンテンツIDを付加して、ライセンスDB7004

に格前する。一方、受信データがシード情報であった場合、当該シード情報をライセンス判定ユニットに送る (ステップS8005)、ライセンス判定ユニットでは、これを、復労産业成シード人力部8009に受け、便等歴生成部8009に送り、新たな優別量を放する(ステップS8006)。復号鍵生成部8009 に従、沙ード情報から第409年に対すたもちいてもよ 様、共進版方式、公開能力がの対すたもちいてもよ

い。生成された復号鍵は復号鍵格納部8009eに格納される。

【0433】ライセンス判定やライセンス更新の処理動作は、図109~図110と同様である。

[0434] 放送によってライセンス情報を配信する場合。 ライセンスを全ての情報同年設置(受配端末)に送ったのでは、同じ仕様の受信端末を持った全ての人が視聴可能となってしまうので、ライセンス付額を受信端末 おに考える必要があり、ライセンス付額を受信端末 1 Dを入れ、当該 1 Dを持つで信端末に外の受信端末は、受信できないようにする必要がある。そのため受信端末では、自分宛のライセンス情報のみを選別受信できるように、放送配信されるライセンス代稿をのみを選別するための影別情報(受信機末1 D)が含まれることが選出しい。ここで、ライセンス情報線別情報中の受信端末1 D)が会まれることが選出しい。ここで、ライセンス情報線別情報中の受信端末1 D)が会まれることが選出しい。ここで、ライセンス情報線別情報中の受信端末1 D と有効端末1 D と明義

【0435】各受債端末、すなわち、図118に示したような情報再生装置のライセンス分離部8002には、大かし間本の受傷端末1Dが電機されている。そして、図121に示したような受信データからライセンス情報を分離する際に、ライセンス情報説明情報に含まれる有効地末1Dと、自身のもつ受信端末1Dとを比較し、一致したときのみ当該ライセンス情報を取り込むようにする。あるいは、一旦全でのライセンス情報影響情報や成り次とした性を対したライセンス情報談別情報中の有効端末1Dと受信端末1Dと受信端末1Dと受信端末1Dと受信端末1Dと受信端末1Dと受信端末1Dと受信端末1Dと受信端末1Dと支比較して、不要をライトとンス情報を当該メモリから消去するようにとしてもよい。

【0436】なお、図107、図118に示した情報再 生装置7000は、汎用的なコンピュータに標準装備さ れているハードウエア資源を用いて構成することも可能 である

【0437】また、本実施形態で説明したライセンス情 報の復号鍵生成処理動作は、第20実施形態で説明した 優号ユニットA、Cの鍵生成部2006においても適用 できる。

【0438】さらに、ライセンス情報に本実施形態で説明したようなライセンス認証情報が含まれている場合、ライセンス情報整合性確認部7008cでライセンス結婚が正しく優号されたか否かを確認する処理動作は、第2の実施形態で説明した復

号ユニットA〜Dの判定部2003においても同様に行 える。 すなわち、復号ユニットA〜Dの判定部2003 では、ライセンス認証情報を照合することにより、当該 ライセンス情報が正しく復号できたと判断された後に所 定のライセンス判定を行えばよい。

【0439】以上説明したように、上記第4の実施形態 によれば、ライセンス情報を復写するための機情報をラ イセンス判定ユニット7008内で予め定められた時間 毎に生成することにより、コンテンツ情報の利用条件や コンテンツ情報の度号化健を含むライセンス情報の情報 セキュリティの向上が図れる。

[0440]また。復号されたライセンス様報には、復 今結果の正否を判定するためのライセンス認証情報が含 まれていることにより、時間が経過に使って該ライセン ス情報の復号化鍵がいくつも生成される状況であって も、そのうちのいずれか正しい復号鍵で当該ライセンス 情報が催号されたか否かを要易に手順できる。

【0441】また、ライセンス情報の復号化鍵は、情報 再生装置に放送配信されてくるシード情報に基づきライ センス判定ユニット8009内で生成されるので、当該 復号鍵の更新が容易に行える。

(第5の実施形態)

(5-1) 概略

【0442】コンテンツ情報の再生を可能にするための ライセンス情報は、ICカード等の演算機能を有するカ ード型記録媒体(以下、簡単にカードと呼ぶ)Pに記録 して各ユーザに渡される。

【0443】レンタル用のディスクDを提供する各店舗 には、ライセンス注入装置5003が設置され、これら ライセンス注入装置5003が設置され、これら ライセンス注入装置5003とセンターとが所定の通信 回路を介して接破されてネットワークを形成している。 図122に示したような情報活通システムのサービスに 加入しているユーザが、このネットワーク上の任意の店 舗に赴き、所望のコンテンツ情報の記録されたディスク Dをレンタルするときは、まず、当該コンテンツ情報の 規数期間等のフナンツ外削系体に対する料金の支払い 等の所定の手続きを行う。ライセンス注入装置5003 は、センターから送られてきた当該ディスクDのディス クキーと利用条件等を含むディスク情報に基づきライセ ンス情報を作成して、カードPに記録する。

[0444]ユーザは、ディスクDおよびカードPを持ち帰り、カードPを当該情報流通システムに適合したカードアグプタ5004に縛んし、ディスクDをプレーヤー5005にセットすることにより、ライセンス情報に含まれる利用条件を消ぐ限り(例えば視聴期間付であれば) (当該コンテンツ情報の再生が可能となる人は)、

【0445】図123は、居舗にあるレンタル用のディスクしに記録されているデータの一例を示したものであ、図123にデオますに、ディスクしには、ディスク ID、1または複数の(例えば2種類の)略号化コンテンツ特報、コンテンツ特報を登守するための各コンテンツ特を表している。

【0446】1枚のディスクに記録されているコンテン 対情報は、そのそれぞれに対応するコンテンツキーにて 暗号化されており、そのコンテンツキーは、当該ディス クのディスク I D に予め定められたディスクキーにて暗 号化されている。ディスクキーは当該ディスクには記録 されていないことが年数である。

【0447】ディスクIDは各ディスクを識別するため の間別情報で、巻ディスク等にユークに定められてい ても良いし、同一タイトルのコンテンツ情報を置め ディスクに共通であっても良い。あるいは、同じ製造工 場で同じ日に製造されたディスクのディスクIDは共通 であってもよい。

【0448】ディスタIDに対して、そのディスタに記 続されている暗号化コンテンツキーを復号することので きるディスクキー(ディスク内には含まれていないが) は一家に定まる。が、選点必ずしも真ではない、即ち、 コンテンツキーを復号する為のディスクキーが同じであ るからと言って、ディスタIDが同じであるとは頼らな

【0449】レンタル用のディスクDには、図123に 示したようにディスクキーが含まれていない、ディスク Dをレンタルするときは、そのディスクDに記憶されて いるコンテンツを復号するために必要なディスクキーを ユーザに配信する必要がある。

[0450] そこで、ディスタDをレンタルする際には、センタに設けられたライセンス作成装置5001で は新アスクD上対応するディスタキーを含むディスク 情報を作成するようになっている。ディスクキーは、 対は図124に示したように、センタに設けられたコン テンツDB5002にディスクIDに対応させて予め記 検されている。

【0451】本発明は、ディスクキーの安全な配送方式 を提供するものである。 【0452】図125に、図122に示した情報流通システムにおけるディスクキーの記述方式を機略的に示したものである。大きく分けて、ライセンス作改装置5001とライセンス注入装置5003とで鍵(ディスクキー)を信装置を構造し、カードアグブク5004とプレーヤ5005とで鍵配信装置から配信された鍵(ディスクキー)を用いてコンテンツ情報を利用(例えば再生)する情報利用表面を構成する。ライセンスの有効性を判定するための判定装置はカードアグアク3004が具備している。

[0453] ディスクキーが、ライセンス作成装置50 01からカードアグアク5004に造りとどけられるま で、ディスク1D、コンテンツの利用条件とともに暗号 化鍵は。で暗号化されている。すなわち、ライセンス月 MP性改装置5001では、ディスクキービディスク1D と利用条件とを含むディスク情報を作成し、さらに暗号 化保持とでいるカードアグアク5004で復号することに より、途中の配信器器で造物等されてもディスクキーが 解除とれる方が

【0454】なお、鍵配配接着を構成するライセンス作 放装置5001とライセンス 注入装置5003とは、 立いに利物関係を有する契なる者に別間に属する場合があり、その場合には、その特徴関係を開設するために「ライセンス 作成装置5001からライセンス 作成装置5001がようにより情報を不正に放換されるとがないようにするなめり、ライセンス 作成装置5001では、ディスク情報を研予化したかライセンス 注入装置5003へ配信することが望ましい。

【0455】ディスクキーを含む暗号代されたディスク 情報がカードアグアク5004に到途さまでには、ラ センス注入装置5003、カードPとを経由する。そ こで、この間における配信経路上でディスク情報を保護 するため、暗号化されたディスク情報をさらに語号化し てライセンス注入装置5003からカードアダアク50 04まで配信する。

【0456】例えば、図125に示すように、ライセン ス注入業置5003では、ライセンス件成装置5001 から配置された特予化鍵はので乗り化されたディスク情 報に他の情報データを付加してライセンス情報を作成 し、そのライセンス情報を共通鍵w12で暗号化してカー トド日と書き気に

【0457】共将線w12は、例えば、DH線配払方式 (Diffie—hellmanKey Distri bution Scheme)のように、カードPを介 してカードアダアクラ004とライセンス注入機能50 の3との間で変換される公開したわかまかと小精の (開パラメータ)と、カードアダアクラ004とライセン ス注入装置5003の大売れで保持される税害パラメ 一分とから生成された。公開パラメータはカードアグアクラ タ5004とライセンス注入装置5003のそれぞれで 保持される秘密パラメータから生成される。公開パラメ ータだけを知っている盗聴者は共有難w12は作れない ようになっている。

【0458】共有鍵w12で暗号化されたディスク情報 を復号できるのは、公開パラメータをライセンス注入装 窓5003と交換し合ったカードアダプタ5004だけ である。

【0459】カードアダアタ5004は、カードPを介 レてライセンスは大装置5003から配信された公開が、 ラメータと、自身で保持する秘密パワメータとから共有 鍵w12を生成し、この共体質を用いて、同じくカード 時等化ライセンス情報を復等し、暗等化ディスク情報を 報る。この暗号化ディスク情報を、後男化鍵 keを用い で傷号し、利用条件等をチェックして再生可容を判定す る。再生可と判定したときは、ディスク情報に含まれる ディスタキャランルーギ5005に遊者。

【0460】カードアグアク5004とアレーヤ500 との間が盗撃されるかしれない発金でかい通常を あるならば、やはり、ディスクキーを暗号化してから配 信することが望ましい。そこで、例えば、D日報配送方 式のように、カードアグアク5004とアレーヤ500 5との間で交換される公開バラメークと、カードアグア ク5004とアレーヤ5004のそれぞれで保持される 秘帯パラメークとから生成される共有酸wd2年加 て、カードアグアク5004でディスクキーを暗号化し てからアレーヤ5005へ配信が

[0461] ライセンス作税装置5001でディスクキーを暗争化する際、ディスク1D、コンテンツの利用条件等を付加してディスク情報を作成してから暗爭化する。また、ライセンス注入装置5003でディスク情報を暗号にする際には、カードアグアク504の設別情報(AID)をを付加してライセンス情報の作成時刻が発きれていた。出資フィセンス情報の作成時刻が全まれていた。よい、当該ライセンス情報の作成時刻が全まれていた。よい、

【0462】カードアダプタ5004およびカードPでは、それぞれの識別情報が外部から読取り、修正等が不可能なように保護されていることが望ましい。

【0463】ライセンス情報にカードPの識別情報(KID)、カードアダプタ5004の識別情報(AID)を含める場合、ライセンス注入装置5003は、ライセンス情報を作成する以前に、KID、AIDを取得する必要がある。

【0464】カードPから、その識別情報KIDをライセンス注入装置5003へ配信するときは、KIDを暗号化してから配信することが望ましい。そこで、例2 、DH線配送方式のように、ライセンス注入装置5003カードPとの間で交換される公開パラメータと、

ライセンス注入装置5003とカードPとのそれぞれで 保持される秘密パラメータとから生成される共有鍵wk を用いて、カードPで識別情報KIDを暗号化してから ライセンス洋入装部5003の配信する。

【0465】カードアダプタ5004から、その識別情 報AIDをライセンス注入装置5003へ(カードPを 介して)配信するときは、AIDを暗号化してから配信 することが望ましい。そこで、例えば、DH鍵配送方式 のように、ライセンス注入装置5003とカードアダプ タ5004との間で交換される公開パラメータと、ライ センス注入装置5003とカードアダプタ5004との それぞれで保持される秘密パラメータとから生成される 共有鍵w11を用いて、カードアダプタ5004で識別 情報AIDを暗号化してからライセンス注入装置500 3へ配信する。ライセンス情報にカードPの識別情報 (KID)、カードアダプタ5004の識別情報(AI D)が含まれているとき、カードアダプタ5004で は、ライセンス情報に基づき再生可否を判定する際、カ ードアダプタ5004自身のAIDと、現在カードアダ プタ5004に挿入されているカードPのKIDと照合 することができ、より情報セキュリティの向上が図れ 8.

【0466】図125に示すように、ディスクキーをラ イセンス作成装置5001からユーザ側の情報再生装置 、安全に配信するために、その配信経路上の各機器に は、以下に示すような秘密パラメータを含む秘密情報を 保持している。

【0467】・ライセンス作成装置5001は、ディスク情報を暗号化するための暗号化雄Keを保持し、カードアダプタ5004はディスク情報を復号するための復号化鍵Kdを保持している。

【0468】・カードアダアタ5004とライセンス注入表置5003とは、両者が互いに認証し合い、ライセンス情報の暗号化像号化のために用いる、数X(1)と、同一のシードを与えた時間一の酸を生成する健生成アルゴリズムA(P))と、十分大なを実数サービを共有する。これらは、両者の認証と、ライセンス情報の暗号化像号化成号化のために用いられる。ただし、P1はアゴリズムA1のパラメークで、カードアダアタ5004とライセンス注入表置5003とは、アルゴリズムA1のパラメークで、カードアグアタ5004とライセンス注入表置5003とは、アルゴリズムA1、ア1、P1、P1は、カードアグアク5004とライセンス注入表置5003とは、アルゴリズム名表である機と保護によれて記念がよりが開催である様に保護されて記念されている。

【0469】・ライセンス注入装置5003とカードP とは、数X(k)と、同一のシードを与えた時同一の規 を生成する鍵生成アルゴリズムAk(Pk)と、十分大 なる業界Prkとを共有する。これらは、両者の辺証 と、カードPの説別情報K1Dの暗号化度号化のために 用いられる。ただし、PkはアルゴリズムAkのパラメ ータであり、ライセンス注入装置5003とカードPと は、アルゴリズムAk及びバラメータPkとを共有して いる。X(k)、Ak、Pk、Prkは、ライセンス注 入装置5003とカードPとに外部からの読み取りが困 難なように保護されて記憶されている。

【0470】·カードアダプタ5004とカードPと は、数X(k)と、同一のシードを与えた時同一の鍵を 生成する鍵生成アルゴリズムAk(Pk)と、十分大な る素数Prkを共有する。これらは、両者の認証と、カ ードPの識別情報KIDの暗号化復号化のために用いら れる。ただし、PkはアルゴリズムAkのパラメータで あり、カードアダプタ5004とカードPとは、アルゴ リズムAk及びパラメータPkとを共有している。X

(k). Ak. Pk. Prkは、ライセンス注入装置5 003とカードPとに外部からの読み取りが困難である 様に保護されて記憶されている。

【0471】・カードアダプタ5004とプレーヤー5 005とは、数X(D)と、同一のシードを与えた時同 一の鍵を生成する鍵生成アルゴリズムAD(PD)と、 充分大なる素数PrDを共有する。これは、両者の認証 と、ディスクキーの暗号化復号化のために用いられる。 ただし、PDはアルゴリズムADのパラメータであり、 カードアダプタ5004とプレーヤー5005とはアル ゴリズムADとパラメータPDとを共有している。X (D), AD, PD, PrDは、カードアダプタ500 4とプレーヤー5005とに外部からの読み取りが困難 である様に保護されて記憶されている。

【0472】・プレーヤー5005は復号化鍵KpD、 カードPは復号化鍵KpC、カードアダプタ5004は 復号化鍵KpA、ライセンス注入装置5003は復号化 鍵KpLをそれぞれ外部からの読み取りが困難である様 に保護されて記憶されている。復号化鍵KpD, Kp C、KpA、KpLは、公開鍵暗号方式の公開鍵であ る。これらに対応する4つの秘密鍵KsD、KsA、K sC、KsLは、ライセンス作成装置5001が保持し ている。これら公開鍵および秘密鍵は、前述のX (1)、X(k)、X(D)、パラメータP1、Pk、

PD、素数Prl、Prk、PrD等を更新する際に利 用される。

【0473】このように、ディスクキーは、暗号技術に よって2重に保護されて配信されている。

【0474】(5-2)ライセンス作成装置

図126は、ライセンス作成装置5001の構成例を示 したもので、以下、図131に示すフローチャートを参 照しながら、ライセンス作成装置5001の構成および ディスク情報作成処理動作について説明する。

【0475】ディスク情報の作成は、例えば12時間毎 に行われる。簡単の為、コンテンツの利用条件として、 視聴可能期限(有効期限)を用い、コンテンツの視聴可 能期間は1週間と予め定められたライセンスを与えるデ ィスク情報を作成するものとする。

【0476】さて、視聴可能期間の開始時刻は0時及び 12時であるとしよう。ライセンス作成装置5001 は、例えば3時間前にディスク情報の作成を開始する。 即ち、21時と9時にディスク情報の作成を開始する。 視聴可能期間が9時から開始されるライセンスを与える ディスク情報の作成について述べる。9時に時計500 1aから情報取得部5001bに対してディスク情報作 成指示が発行される(ステップS5001~ステップS 5002)。情報取得部5001bは有効期限作成部5 001cに対して時計5001aから受け取った現在の 日時情報(例えば、1981年4月2日9時)を送信す る (ステップS5003).

【0477】有効期限作成部5001cは、日時情報に 基づき、その日の12時から記算して一週間後の有効期 限の日時(例えば、1981年4月9日12時)を情報 取得部5001bに返す(ステップS5004)。次い で、情報取得部5001bは、コンテンツDB5002 から、ディスク I Dとディスクキーの1 対の情報を読み 出し、それを有効期限とマージしてディスク情報を作成 し、第1の暗号化部5001dへ転送する(ステップS) 5005)。ディスク情報には、ディスクID、ディス クキー、有効期限とが含まれている。

【0478】第1の暗号化部5001dは、第1の暗号 鍵格納部5001eから暗号化鍵keを読み出し、ディ スク情報を暗号化する(ステップS5006)、当該暗 号化ディスク情報は平文のディスクIDが付加されて、 所定のネットワークを経由してライセンス注入装置50 03へ配信される(ステップS5007)。

【0479】以上ステップS5005~ステップS50 07の処理を繰り返し、コンテンツDB5002に登録 されている全てのコンテンツIDについてのディスク情 報を作成する(ステップS5008)。

【0480】ライセンス注入装置5003は、ライセン ス作成装置5001から受信した暗号化ディスク情報 を、内部のライセンスDB5003f(図127参照) に、図132に示すように、ディスクIDに対応させて 記憶する。

【0481】ディスク情報に有効期限が含まれているこ とは重要である。ライセンス注入装置5003は店舗に 置かれ、攻撃の対象になりにくいとは言え、万一の盗難 と言うことも考えられる。しかし、有効期限が含まれて いるディスク情報は、永久のライセンスを保証しないの で、ライセンス注入装置5003を盗む動機は弱められ る。のみならず、ディスク情報を解読して永久ライセン スの窃盗(即ち、ディスクキーの取得)を試みる為に は、カードアダプタ5004に格納されている復号鍵K d及びディスク情報の暗号化復号化用の秘密情報を盗む 必要がある。ところが、復号鍵Kdも秘密情報もハード ウェア的に厳重に保護されていれば、この作業は非常に 困難である。

【0482】(5-3)ライセンス注入装置 図127はライセンス注入装置5003の構成例を示し たものである。

【0483】カードPは、カード装着部5003aに挿 入される。カード装着部記部5003bにより、カード Pが正常に装着されていることが確認されると、カード Pとライセンス注入装置5003とは、カード装着部5 003aを介して通信可能な状態となる。

【0484】乱数生成部5003kは、カードPのID (KID)、カードアグプタ5004のID(AI

D)、ライセンス情報(Lic)の暗号化・復号化に用いる乱数al、cl、akを発生する。

【0485】ベース格納部5003mには秘密バラメー タX(1)、Pr1、X(k)、Prkとが予め格納さ れている。

【0486】中療演算部5003jは、乱数生成部50 03kで発生された乱数とベース格格部5003mに結 時されている数がアメータとから原料でメータ(第 1~第3のシード生成情制)を計算する。また、カード Pから転送されてくる第10シード連成情報と乱数生成 部5003kで発生された乱数akとから第10シード を生成する。また、カードPを介してカードアデアタう 004から転送されてくる第20シード生成情報と乱数 生成部5003kで発生された乱数alとから第2のシー ドを生成する。また、カードPを介してカードアデアタ ラ5004から転送されてくる第20シード生成情報と 乱数生成都5003kで発生された乱数。1とから第2のシード生成情報と 乱数生成都5003kで発生された乱数clとから第3 0シードを生成する。また、カードPを介してカードアグア 見数生成都5003kで発生された乱数clとから第3 0シードを生成する。

【0487】例えば、乱散 a 1と秘密パラメータ(X (1)、Pr1)とから第2のシード生成情報X(1) *1 (mod Pr1)を計算する。以下、印東を表す場合、記号「「」を用いて、「X(1) a 1」と記す。また、modは剥余(こつ場合、X(1) *2を表数Pr1で乗じたとの剥余)を表す。また、乱数な器パラメータ(X(k)、Prk)とから第1のシード生成情報X(k) ak (mod Prk)を計算する。

【0488】共有線生成部50031には、線生成アル ガリズムA1(Pl)、AK(Pk) が予め結婚されて いる、第1のシードにアルゴリズムAK(Pk)を適用 して第1の共有線かk1を生成し、第2のシードにアル ガリズムA1(Pl)を適用して第2の共有線をは12を 生成し、第3のシードにアルゴリズムA1(Pl)を適 用いまるの共有線を12を生成する。第1~第3のシードに廃生成アルゴリズムA1(Pl)、AK(Pk)を を適用することにより、第1~第3のシードのデータ長 をからぐすることができる。

【0489】復号部5003dは、共有鍵生成部500 31で生成された共有鍵wk1、wl1、を用いて、暗 号化されたカードID([KID]wk1)、暗号化されたカードアダプタID([AID]wl1)を復号する

【0490】ディスク接続部5003gには、ユーザが レンタル使用とするディスクDが挿入されて、当該ディ スクDのID(DID)を読み取る。

【0491】カードデータベース (DB) 5003i は、ユーザに発行されるカードPの1Dとそれに対応す るカードアダアタ5004の1Dとの対応関係を記憶す るためのものである。

【0492】ライセンスデータベース (DB) 5003 fは、ライセンス作成装置5001から転送されてきた 暗号化ディスク情報を記憶するためのもので、図132 に示すように、暗号化ディスク情報は、ディスクID

(DID) との対応させて記憶されている。

【0493】ライセンス作成部5003eは、ユーザが ディスクをレンタルしまうとする際に、そのディスクに 対するライセンスを作成する。プロカースク技術 部5003gで読み取られた当該ディスク投術 部5003gで読み取られた当該ディスク用のID(D ID(AID、AID)を読み取り、さらに、時計50 1D(KID、AID)を読み取り、さらに、時計50 03hから現在時期を読み取って、暗号化ディスク情 報、ライセンス作成時期、KID、AIDを含むライセンス解稿を作成する。

【0494】なお、ここで作成されたライセンス情報は、カードPを介してカードアダプタ5004との間で交換された公開バラメータに基づき生成される共有機w 12で暗号化される。

【0495】制御部5003cは、ライセンス注入装置 5003全体の創御を司るものである。

【0496】(5-4)カード
図128は、カードPの構成例を示したものである。
【0497】カードPは、機器装着部5101を介して、ライセンス注入装置5003、カードアダアタ50
04に接続し、機器装着部2部5102により、カード
Pがライセンス注入装置5003あらいはカードアダア
タ5004に正常に装着されていることが確認されると、カードPとライセンス注入装置5003あらいはカードアグアタ5004とは、機器装蓄部5101を介して補信可能な状態となる。 星数生成部5107は、カードPの1D (KID)をライセンス注入表置5003は
Lびカードアダアタ5004へ概述する際に、カードID (KID)の場号化・復号化に用いる乱数bk、dkを発せする。

【0498】ベース格納部5109には、秘密パラメータX(k)、Prkとが予め格納されている。 【0499】中乗演算部5106は、乱数生成部510

【0499】中来演算部ラ106は、乱数生成部ラ10 7で発生された乱数とベース格納部5109に格納され、 ている経際パラメータとから公開パラメータ (第1のシード生成情報、第5のシード生成情報、第5年)また、ライセンス注入装置5003から転送されてくる第1のシード生成情報と乱数セ技があ5107で発生された 2数り ととから第1のシードを生成する。またカードア ダアタ5004から転送されてくる第5のシード生成情報と乱数生成がある。またカードア 領と乱数生成部5107で発生された乱数 d k とから第 50シードを生成する。

【0500】共有健生成部5108には、健生成アルゴ リズムAk (Pk) が予め結婚されても。第100 ドにアルゴリズムAk (Pk) を適用して第1の決有鍵 wk 1 を生成し、第5のシードにアルゴリズムAk (Pk) を適用して第5の共有線の118 生成する。第1、 第5のシードに理生成アルゴリズムAk (Pk) を適用 することにより、第1、第5のシードのデータ長を小さ くすることができる。KID格納部5105には、当該 カードドを一窓に説明するための110(認別情報)、す なわち、KID科予が格替さたいる。

【0501】KID暗号化部5104は、KID格納部5105に格納されているKIDを共有鍵生成部510 8で生成された共有鍵以と1、以上2で暗号化する。 【0502】側部部5103は、カードP全体の制御を 司るものである。

【0503】(5-5)カードアグプタ

カードPは、カード装着部5004aに挿入される。カード装着確認部5004bにより、カードPが正常に装着されていることが確認されると、カードPとカードア ヴァク5004とは、カード装着部5004aを介して 通信可能か状態となる。

【0504】 乱数生成節5004 kは、AID 格納節5 004 f に于め格納されている自身のID (AID)、 ライセンス情報 (Lic)、プレーヤにセットされたディスクDのID (DID)、カードPのID (KI D)、ディスクキーの暗号化・復号化に用いる乱数 b

1、aD、ck、dDを発生する。

【0505】 乱数格納部50041は、乱数生成部50 04kで発生された乱数bl、aD、ckを記憶する。 【0506】ペース格納部5004mには秘密パラメー タ×(1)、Prl、X(k)、Prk、X(D)、P rDとが予め格納されている。

【0507】中環演算部5004 1は、温数±底部500 41にで発生された温数とペース結婚第5004 世 利きれている秘密パラメータとから公開パラメータ(第 2、第4、第5、第60ン=ド生成情報)を背撃する。 また、カードラ化フライセンスは入表置5003から転送されてくる第2のシード生成情報と温数せ成部5 004 にで発生された乱数 b 1 とから第2のシードを生 成する。また、カードPを介してライセンスは入表置5 003から転送されてくる第3のシード生成情報と温数 生成部5004 k で発生された30かシード生発を 生成部65004 k で発生された30かシード生産が情報と温数

ードを生成する。また、プレーヤ5005から転送され、 てくる第4のシード生成情報と乱数生成部5004kで 発生された利数aDとから第4のシードを生成する。ま た、カードPから転送されてくる第5のシード生成情報 と乱数生成部5003kで発生された乱数 c k とから第 5のシードを生成する。プレーヤ5005から転送され てくる第6のシード生成情報と乱数生成部5004kで 発生された乱数 d D とから第6のシードを生成する。 【0508】共有鍵生成部50041には、鍵生成アル ゴリズムAI(P1)、Ak(Pk)、AD(PD)が 予め格納されている。第2のシードにアルゴリズムA1 (P1)を適用して第2の共有鍵w11を生成し、第3 のシードにアルゴリズムA1(P1)を適用して第3の 共有鍵w12を生成し、第4のシードにアルゴリズムA D(PD)を適用して第4の共有鍵wD1を生成し、第 5のシードにアルゴリズムAk(Pk)を適用して第5 の共有鍵wk2を生成し、第6のシードにアルゴリズム AD(PD)を適用して第6の共有鍵wD2を生成す る。第2~第6のシードに鍵生成アルゴリズムA1(P 1)、Ak(Pk)を適用することにより、第2~第6 のシードのデータ長を小さくすることができる。

[0509] 晴号化/復号伝統5004のは、共有鍵生 成部5004 iで生成された共有鍵化の2でディスクモ を晴号化する。また、共有鍵生成部5004 tで生成 された共有鍵化 2、wD1、wk2を用いて暗号化ラ イセンス情報 [Lic] w12、暗号化ディスク1D [D] wD1、暗号化カードID [KID] wk2 を復号する。

【0510】AID格納部5004fには、当該カード アダプタ5004を一意に識別するためのID(識別情報)、すなわち、AIDが干め格納されている。

【0511】AID暗号化部5004dは、AID格納部5004fに格納されているAIDを共有鍵生成部5004fに格納された共有鍵wI1で暗号化する。

【0512】k d格納部5004gには、暗号化鍵keで暗号化されたディスク情報を復号するための復号化鍵kdが格納されている。

【0513】プレーヤ接続部5004mには、プレーヤ5005がカードアダプタ5004と通信可能なように接続されている。

【0514】ライセンス甲距部5004eは、カードPを介してライセンス科表練の03から転送が立たさたライセンス情報に含まれる暗号化ディスク情報を復身が離れるで後号する。ライセンス甲距処理(図1399~ 20140)では、以下の条件をチェックする。、ライセンス村際地に含まれるカードID(KID)およびカードグアタ月D(AID)と、ライセンス甲距第5004年(麻外えたたカードアグアタ1D(AID)とが一般とかいること ・ライセンス情報の作成時刻が時計5004hの現在表示時刻より以前であること

・ディスク情報に含まれるディスク I D (D I D) とプレーヤ5005に現在セットされているディスクDの I Dとが一致していること

・時計5004hの現在表示時刻がディスク情報に含まれる有効期限を満かすこと

以上の条件を満たすとき、ライセンス判定部5004年 は、ディスク情報に含まれるディスクキーをアレーヤ5 005へ出力する。その際、ディスクキーは、プレーヤ 接続部5004nを介してアレーヤ5005との間で交 換される第6のシード生成情報に基づき生成される共有 機か2で無外されている。

【0515】(5-6)プレーヤ

カードアダプタ接続部5005aには、カードアダプタ 5004がプレーヤ5005と通信可能なように接続さ れている。

【0516】 乱数生成部5005iは、ディスクドライブ5005 dにセットされているディスクDから読み取ったディスクDのID(DID)、ディスクキーの暗号化・復号化に用いる乱数bD、cDを発生する。

【0517】乱数格納部5005kは、乱数生成部50 05iで発生された乱数cDを記憶する。

【0518】ベース格納部50051には秘密パラメー タX(D)、PrDが予め格納されている。

【0519] 巾柴演算部5005hは、租款生廃前50 051で発生された額数とペース結構部50051 特されている秘密パラメータとから公開パラメータ(第 4、第60シード生成情報)を計算する。また、カード アグブラ500分から転送されてくる第4のシード生成 情報と租級生成部50051で発生された乱りひとから 第4のシードを生成する。また、カードアグアク500 4から転送されてくる第6のシード生成情報と租数生成 部50051で発生された乱のとから第6のシードを 生成する。

【0520】共有額生成部5005)には、健生ポアル ガリズムAD (PD) が予め格納されている、第4のシ ードにアルガリズムAD (PD) を適用して共共譲wD 1を生成する、第6のシードにアルガリズムAD (PD) と適用して共非総wD2を生成する。第4、第6のシードに誕生成アルガリズムAD (PD)を適用することにより、第4、第6のシードのデータ長を小さくする ことができる。

【0521】ディスクドライバ5005 dには、ディス クDがセットされて、ディスクDに記憶されているディ スクID (DID)、時号化コンテンツ情報、暗号化コンテンツキーが課み出される。ディスクID (DID) は、DID暗号化部5005 cへ転送され、暗号化コン テンツ精報および暗号化コンテンツキーは再生部500 51 へ転送される。 【0522】DID暗号化部5005cは、ディスクI D(DID)を共有鍵生成部5005jで生成された共 有鍵wD1暗号化する。

【0523】ディスクキー復号部5005eは、暗号化ディスクキー「ディスクキー】 WD2を共有選生成部5005jで生成された共有選wD2で復号する。復号されたディスクキーは再年部5005代を派送される。

【0524】再生部5005fは、暗号化コンテンツキーをディスクキーを用いて復号し、復号されたコンテンツキーを用いて暗号化コンテンツ情報を復号し、再生して、出力部5005gへ出力する。

【0525】(5-7)ディスクキーの配信手順(その

次に、図133に示すシーケンス図および図134〜図 140に示すフローチャートを参照して、図122の情 報波通システムにおけるディスクキーの配信手順の頻略 をディスクレンタルサービスへの加入時、ディスクのレ ンタル時、コンテンツ再生時の順に説明する。 (0526) 建ザ、ディスクレンタルサービスへの加入

【0526】まず、ディスクレンタルサービスへの加入 時について説明する。

【0527】ステップ×1: ユーザに発行されるカー ドPは、ライセンス注入装置5003に挿入する。ライ センス注入装置5003は、乱数a1を発生する。カー ドアダプタ5004のID (AID) を取得するため、 乱数a1と秘密パラメータ(X(1)、Pr1)とか ら、AIDを暗号化するために必要な公開パラメータ、 すなわち、第2のシード生成情報X(1) al (mo d Pr1)を計算し、カードPに転送する。(図13 4のステップS6001~ステップS6003)。 【0528】ステップ×2: さらに、ライセンス注入 装置5003は、乱数akを発生する。カードPのID (KID) を取得するために、乱数akと秘密パラメー タ (X(k). Prk)とから第1のシード牛成情報X (k) ak (mod Prk)を計算し、カードPに 転送する(図135のステップS6010~ステップS 6011).

6011)。
【0529】ステップ×3: カードPは、第1のシード生成情報を受付取り、乱数り kを発生する。 乱数り k と第1のシード生取信報とから第1のシード (X (k) a k) b k) (m od Pr k) を計算する。この第1のシードに、予め格約されているアルゴリズムAk (P k) を測用して共れ健康 k 1を生成する。共有健康 k 1を用いてカードPの1D (K I D) を暗号化する。以下、共有健康 k 1で晴号化 された I Dを [K I D] w k 1 と記す。 さらに、 乱数 b k と裾ボバラメータ (X (k) 、P r k) とから [K I D] w k 1 を優好するために必要な第1のシード生成情報と (k) 「b k (m od P r k) を計算し、 [K I D] w k 1 との第1のシード生成情報とそライセンス注入装置5000へを設定する (図) 35のステップ

S6012~X7y7S6016)。

【0530】ライセンス注入装置5003では、カード Pから転送されてきた第1のシード生成情報と、先に発生した乱数 a k とから第1のシードを生成する。この第 1のシードに、子が格納されているアルゴリズムA k (Pk)を選用して共有録wk1を生成し、【KID】 Wk1を移り上て、カードPのID(KID)を得る

(ステップS6017~ステップS6019)。

【0531】このようにして取得されたカードPのID は、カードデータベース(DB)50031に、先に発生した乱数。1に対応させて記憶される(図目35のステップ56021)。カードDB50031に記憶された情報は、後に、カードPを介して取得されるカードアダアタのID(AID)を破する際に用いられるこの時点で、カードPには、ライセンス注入装置から受け取った第2のシード生成情報×(1)・a1(mod Pri)が終めまりない。

【0532】ステップ×4: ユーザは、以上の処理を 始されたカードと枠ち得り、目中にあるカードアグア ク5004に当該カードPを挿入する。すると、カード アグアク5004では、カードPから郷2のシード生成 機物と読み取る。また、カードアグアク5004は、 数 b 1を発生し、この乱数 b 1と第2のシード生成情報 とから第2のシードX(1) (a i - b 1) m od り r 1)を計算する。この第2のシードに予め格納さ れているアルゴリズムA 1 (P 1)を選用して共有鍵 11を生成する。そして、共有鍵 u 1 を用いて当該カ ードアグアク5004の観測情報 A 1 Dを暗号化する。 以下、共存機 w 1 1 で暗号化された A 1 Dを [A 1 D] w 1 1 と 記述・

[0533] ステップ×5: 先に発生した狙動しし 秘密パラメータ(X(1)、Pr1)とから第2のシー 将生披精線X(1) 'b1(mod Pr1)を計算 し、この第2のシード生成情報と[AID]w11とを カードPに転送する(図134のステップS6004〜 ステップS6009)。

[0534] この時点で、カードPには、第2のシード 生成情報と [A I D] w 11 とが記憶されていることに なる、このとき、カードPでは、先に格納していた第2 のシード生成情報×(1) * a 1 (mod Pr.1)を 消去しても良い、カードアグアク5004は、彼にライ センス情報を優与する為に、乱数b 1を乱数格納部50 041 に記憶しておく。

【0535】ユーザがディスクをレンタルしようとするときは、カードPを持参して、例えばディスクレンタルサービスの加盟店舗(ライセンス注入装置5003が設置されている店舗)に行き、所望のディスクを選択して、カードPとともに店場と美し出す。

【0536】ステップ×6~ステップS×7: 差し出 されたカードPとディスクDはライセンス注入装置50 03に挿入される。ライセンス注入装置5003は、当 該カードPの10 K(FD) を取得するために、前述の ステップ×2〜デップ×3と同様にして、カードPか ら当該カードPの識別情報を得る(図134のステップ S6001、図135のステップS6010〜ステップ S6019)、なお、このとき発生される風なれた し、前述のステップ×2〜ステップ×3における乱数 ak、bkと必ずしも一致しないが、この事はKIDの 取得に何必挙撃を与えない。

【0537】ステップx8: カードPはラインセンス 注入装置5003へ第2のシード生成情報と「AID] w11を転送する。ライセンス注入装置5003は、カ ードDB5003iから、ステップ×7で取得したカー ドID (KID) に対応する乱数alを検索する。前述 した適正なる手続き処理を経たカードPであるならば、 そのカードID(KID)に対応する利数a1がカード DB5003iに登録されているはずである。ライセン ス注入装置5003は、カードPから転送された第2の シード生成情報と検索された乱数 a 1 とから第2のシー ドX(1) (a1·b1) (mod Pr1)を計算 アルゴリズムA1(P1)を適用する事によって。 共有鍵wllを生成する。共有鍵wllを用いて「AI D]wl1を復号し、カードアダプタ5004のID (AID)を得る(図135のステップS6020~ス テップS6021、図136のステップS6022~ス テップS6026).

【0538】ライセンス注入装置5003は、カードDB5003iに、このカードアダプタ5004の識別情報AIDをカードPの識別情報に対応させて記憶する(図136のステップS6027)。

【0539】かくして、ライセンス注入装置5003 は、ユーザに与えられたカードID(KID)とカード アダプタID(AID)との組み合わせを把握する事が できる。ユーザが複数のカードアダプタを使用している 様な場合でも、上記ステップ×1~ステップ×8の手続 きにより、ライセンス注入装置5003は、ユーザの有 する全てのカードアダプタのIDを把握する事ができ る。その場合、カードDB5003iには、1つのカー ドID(KID)に対して複数のカードアダプタのID (AID)が対応付けられて記憶されることになる。 【0540】ステップ×9: 一方、ライセンス注入装 置5003は、挿入されたディスクDから当該ディスク のID(DID)を取得して、ライセンスDB5003 f から当該ディスク I Dに対応する暗号化ディスク情報 を取得する。この暗号化ディスク情報に、時計5003 hから取得した現在時刻をライセンス情報作成時刻とし てマージし、カードDB5003iに含まれる情報(ユ ーザのカードID(KID)やカードアダプタID(A ID))を必要に応じてマージしてライセンス情報(L ic)を作成する。すなわち、Lic=暗号化ディスク

情報+ライセンス情報作成時期(+AID+KID)である。AID、KIDをライセンス情報しにと含めるからから、例えば、店舗や判断による。成いは、ライセンス件を設置5001がAID、KIDの要不要を決定し、その決定内容をライセンス日から103ば、この付加情報があれば、それに従ってAID、KIDを引力センス情報し10にAIDを含めるという事は、ライセンスを特定のことにAID、KIDをライセンス情報し10にAIDを含めるという事は、ライセンスを特定のナードタブタに原定する事を意味する。又、ライセンス情報し10にKIDを含めるという事は、ライセンスを特定のナードグラケに原定する事を意味する。又、ライセンス情報し10にKIDを含めるという事は、ライセンス情報し10にKIDを含めるという事は、ライセンスを特定のナードに原定する事を意味する。例36の35のステップを60302

【0541】さて、ライセンス注入装置5003は、乱 数c1を発生する。カードPから既に第2のシード生成 情報X(1) bl(mod Prl)を読み取ってい るから、ライセンス注入装置5003は、乱数c1とこ の第2のシード生成情報とから第3のシードX(1) (bl·cl) (mod Prl)を計算する。この第 3のシードにアルゴリズムA1(P1)を適用して、鍵 w12を生成して、ライセンス情報Licを暗号化す る。以下、共有鑵w 1 2 で暗号化されたライセンス情報 Licを[Lic]wl2と記す。さらに、乱数clと 秘密パラメータ (X(1)、pr1)とから[1ic] w 1 2 を復号するために必要な公開バラメータ。 すなわ ち、第3のシード生成情報X(1) cl(mod P r1)を計算し、この第3のシード生成情報と暗号化ラ イセンス情報 [Lic]wl2とをカードPに転送する (図136のステップS6031~ステップS603 5)。この時点で、カードPには、暗号化ライセンス情 報[Lic]w12と第3のシード生成情報とが記憶さ れていることになる。先にカードPに記憶されていた 「AID]w11は、既にライセンス注入装置5003 に渡されたので、消去されてもよい。

【0542】ユーザは、以上の処理を施されたカードP とディスクDとを持ち帰り、自宅にあるカードアダアタ 5004、プレーヤ5005を用いてコンテンツの再生 を行うことができる。

【0543】ステップ×11: コンテンツを呼生する
ために、ユーザがカードPをカードアダプタ5004へ
挿入し、ディスクDをプレーヤ5005にセットする。
カードアダプタ5004は、カードアから時号化ライセ
ンス情報【Lio」 N 2と2 第3のシード生成情報と表テップ×5で
一時結婚された乱数り1とから第3のシードX(1)・
(bl: cl) (mod Prl) を消費した。この第
3のシードにアルゴリズムA1(Pl)を適用して、共
有護w12を性男する (図138のステップ56046~ス

テップS6049)。

【0544】ステップx12: 一方、プレーヤ500 5は、セットされたディスクDからディスクID(DID)を辞取る。

【0545】ステップ×13: カードアダアタ500 4は、乱数 a D を発生する。カードアダアタ5004 は、アレーヤ5005から、のディスクロのバスクロ D (D ID) を限得するため、アレーヤ5005ペディスク1 D (D ID) を開発するために必要な公開バラメータ、すなわち、競雑 a Dと、秘密パラメータ (X (D)、P で)とから海のシード生成情報を生成する。すなわち、乱数 a Dと、秘密パラメータ (X (D)、P で)とから海のシード生成情報を(X (D)、a D (m od P r D) 計算し、これをプレーヤ5005へ転送する(図137のステップ86036へステップ86037)。

【0548】次に、図138のステップS6050に進 み、ライセンス情報に基づくコンテンツ情報の復号可否 を判定する処理(ライセンス判定処理)を行う(図13 9〜図140)。

【0549】ライセンス情報にカードアグアクの1 Dが 含まれている場合、カードアグアク5004は、AI D 格蘭部5004 f に指納されているカードアグアク1D (AI D) とライセンス情報に含まれているカードアグ プタ1D (AI D) とを比較する。これが一般となけれ ば、当該ライセンス情報は、当該カードアグアク500 4に適合するものではないので、契則を停止する。AI DD 会ければ、200月里にもは、1000ステップ S6061~ステップS6062)。

【0550】ステッア×15: ライセンス情報にカードIDが含まれている場合、カードアグアタ5004 は、カードPからその識別情報KIDを取得するため、まず、 乱数ckを発生し、カードPのカードID(KID)を明号化するために必要な公開パラメータ、すなわち、第5のシード生成情報と生成する。すなわち、とから第5のシード生成情報と(k)、Prk)とから第5のシード生成情報(X(k)、アk)とから第5のシード生成情報(X(k)、アk)のシード生成情報(X(k)、アk)を100シード生成情報(X(k)、アk)を100シード生成情報(X(k)、アk)を100シード生成情報(X(k)、アk)を100シード生成情報(X(k)、アk)を100シード生成情報(X(k)、アk)のシード生成情報(X(k)、アk)のシード生成情報(X(k)、アk)のシード生成情報(X(k)、アk)のシードリーに表している。

【0551】ステップ×16: カードPは、第5のシ ード牛成情報を受け取ると、 乱数 d k を発生し、この第 5のシード生成情報と乱数dkとから第5のシードX (k) (ck・dk) (mod Prk)を計算す る。第5のシードにアルゴリズムAk(Pk)を適用し て、鍵wk2を生成し、カードPのカードID(KI D)を暗号化する。以下、共有鍵wk 2で暗号化された KIDを「KID] wk2と記す。さらに、乱数dkか ら「KID]wk2を復号するために必要な公開パラメ ータ、すなわち、第5のシード生成情報X(k) dk (mod Prk)を計算し、この第5のシード生成情 報と [KID] wk2とをカードアダプタ5004へ転 送する(ステップS6066~ステップS6070)。 【0552】カードアダプタ5004では、カードPか ら転送されてきた第5のシード牛成情報と刊数 c k とか ら第5のシードを計算する。この第5のシードにアルゴ リズムAk(Pk)を適用して、鍵wk2を生成し、

【KID】wk2からKIDを復号する。このカードPから選られてきたカードID(KID)と、ライセンス情報に含まれていたカードID(KID)とが一致する場合、次の処理に進む。さもなければ、カードPに記憶されていたライセンス情報が当該カードPに不適合であったわけであるから、以後の処理を停止する(ステップ S6071~ステップS6074

【0553】ステッア×17: 次に、カードアグアタ 5004は、ライセンス情報に含まれるライセンス情報性映頻を子ェクする。ライセンス情報性映頻を子1と表す事にする。カードアグアタ 5004は時計5004から発生表の時間で、か遅れている事を示している。実際、ライセンス情報が作成されたの事を示している。実際、ライセンス情報が作成されたの事が下している。実際、ライセンス情報が作成されたの事が下している。で、Tc<=T1のときは、カードアグアク5004は、時計5004かで正確であると判断し、以後の理を始よがも、成りは、若下の事等経発差期下して())を予め設定しておき、Tc>T1+Teが成立する時及びその時に振って、比後の処理などは際にしても良い(図140のステップS6075)。

【0554】次に、予め保持されていた復号化鍵k dを

用いてライセンス情報に含まれていた暗号化ディスク情報を復号する (ステップ56076) ディスク情報に ボイスク110 (D1D) ディスクキー、右効期限 (TTL) とが含まれている。まず、右効期限TLと時計 6004hの現在表示時刻下ことを比較する。TL<T で売れば、ライセンスは右効期限は切れているので、 カードアダアク500 4は以後の拠理を停止する。或い は、若干の許容訊差で e'(>0) と予め設定しさき、 て。至下し十下e'が成立する時及びその時に限っ て、以後の処理に進む様にしても良い (ステップ860 ア7)。

【0555】 製除に、カードアダアタ5004は、ディスク情報に含まれるディスク1D(D1D)と、先に取得したディスクDのディスク1Dを比較して、両者が一致しなければ、当該ライセンス情報は、現在アレーヤ5005にセットされているディスクDとは異なるディスクはするものであるから、以後の理事や申よする。ディスク1Dが一致した場合に、当該ディスクDに記録されているコンテンツ情報の再生が可能と判定される(ステップ86078)

(0556) 再生可と判定されたとき、カードアダプタ 5004は、ディスク情報に含まれていたディスクキー をプレーヤ5005へ転送するため、まず、プレーヤ5

005に対して、名数の発生を指示する。 【0557】ステップ×18: 乱数発生の指示を受け たプレーヤー5005は、乱数にDを発生し、この乱数 cDと秘密パラメータ(X(D)、PrD)とから第6 のシード生成情報X(D) cD(mod PrD)を 計算し、カードアグアク5004に転送する(図138 のステップS6051~ステップS6052)。

【0558】ステップ×19: カードアダアタ500 4は、第6のシード生成情報を受け取ると、乱数 d Dを発生する。第6のシード生成情報と吸放したから第6のシードメ(D)(mod PrD)を計算し、この第6のシードにアルゴリズム AD(P)と連用して、ディスクキー暗号化用の共有健心 D 2 を埋成し、ディスクキー連号でイスクキー WD 2 と続き、ちらに、乱数 d D と様形がラメータ(X (D)、PrD)とから「ディスクキー」 WD 2 を使号するために必要な公開パラメータ、すなわち、第6のシード生成情報、(D) d D (mod PrD)を計算し、この第6のシード生成情報と「ディスクキー」 WD 2 を ステップ56053ペーステップ56056)。

【0559】 アレーヤ5005では、カードアダプタ5 004かも転送されてきた第6のシード生成情報と乱数 CDとから第6のシードX(D) (co D・dD) (m od PrD) を計算する。この第6のシードに、アルゴ リズムAD (PD) を適用して、共有鍵wD2を生成 し、[ディスクキー] wD2を復号する(ステップS6 057~ステップS6059)。

【0560】 アレーヤ5005は、このディスクキーを 用いて、ディスクDに記憶されている暗号化コンテンツ キーを復号し、さらに、このコンテンツキーで暗号化コ ンテンツ情報の復号・再生を行うことができる(ステッ プS6060)。

【0561】なお、暗号化ディスク情報の復号化離Kd をプレーヤ5005に格納する事も可能である。この場 合、暗号化ディスク情報を復号するのはプレーヤ500 5である。ライセンス情報作成時刻、有効期限等の有効 件を判定するために参照される時計5004hはカード アグプタ5004であるので、有効期限を暗号化ディス ク情報に含めることができない。従って、この様な場 合。ライセンス作成装置5001からライセンス注入装 置5003に転送される暗号化ディスク情報の構成要素 は、「ディスク I D+ディスクキー」となる。有効期限 は、ライセンス注入装置5003が設定し、前述のステ ップ×9でライセンス情報の作成する際に、暗号化ディ スク情報に有効期限をマージして、暗号化ディスク情 報、ライセンス情報作成時刻、有効期限、必要に応じて カードID (KID) とカードアダプタID (AID) を含むライセンス情報を作成すればよい。

【0562】カードアダプタ5004では、復号化鍵K dによるディスク情報の復号を行うことなく有効期限の 有効性を判定する。

【0563】復号化鍵Kdをプレーヤ5005に保持させるメリットは、

・ライセンス注入装置5003に業積される暗号化ディ スク情報が有効期限を含んでいない為、ディスク情報を 更新する必要がない。すなわち、ライセンス作成装置5 001は新たに追加されたレンタル用のディスクの暗号 化ディスク情報だけを作成し、ライセンス注入装置50 3へ適宜を基サれば良い。

【0564】一方、ディメリットは、

・暗号化ディスク情報が更新されることがないので、ラ イセンス注入装置5003の不正使用に対する動機を強 めてしまう。

【0565】・プレーヤ5005内の復号化鍵Kdを保護する為に、プレーヤ5005のセキュリティを高めなくてはならない。

【0566】さて、以上のディスクキーの配信手順によれば、ユーザが行う手順を簡単に説明する。

【0567】i)ディスクレンタルサービスへの加入時 に、ユーザは、当該ディスクレンタルサービスの加盟店 舗でカードPの発行を受ける。場合によっては、この際 にカードアグアタ5004を購入する、又はカードアグ アタ5004の貸与を受ける。

【0568】ii) ユーザが自宅でプレーヤ5005に接続されたカードアダプタ5004にカードPを挿入す

る。

【0569】iii) ユーザがディスクをレンタルすると きには、カードPをもって、店舗に赴き、所望のレンタ ルディスクDを選択し、代金と引き換えに、カードPに ライセンスの注入を受ける。

【0570】iv)ユーザがディスクDとカードPとを自 宅に持ち帰り、カードアダプタ5004にカードPを挿 入して、ディスクDを再生する。ライセンス有効期間 中、ディスクDを機度でも再生する事ができる。

【0571】v)以後、ユーザがディスクをレンタルする際には、上記iii)~iv)を繰り返す。

【0572】(5-8) ディスクキーの配信手順(その2)

ところで、ディスクレンタルサービスへの加入時に、カードPの発行を受けると同時に、ディスクがレンタルで されば、一層ユーザにとって便利である。この場合のユ ーザが行う手順を簡単に覚明する。

【0573】i)ディスクレンタルサービスへの加入時 に、ユーザは、当該ディスクレンタルサービスの加盟店 舗でカードPの発行を受ける。場合によっては、この際 にカードアダアタ5004を購入する、又はカードアダ プタ5004の貸手を受ける。

【0574】ii') ユーザは、所望のレンタルディス クDを選択し、代金と引き換えに、カードPにライセン スの注入を受ける。

【0575】iii') ユーザは、ディスクDとカードP とを自宅に持ち帰り、カードアグアク5004にカード Pを挿入して、ディスクDを再生する。ライセンス有効 期間中、ディスクを幾度でも再生する事ができる。

【0576】iv')以後、ユーザがディスクをレンタル する際には、上記ii')~iii')を繰り返す。

【0577】次に、このような場合のディスクキーの配信手順について説明する。

【0578】図141に示すシーケンス図および図14 2~図146に示すフローチャートを参照して、図12 の情報液温システムにおけるディスクキーの他の配信 手順の順略をディスクレンタルサービスへの加入、ディ スクのレンタル時、コンテンツ再生時の側に説明する。 【0579】ディスクレンタルサービスに加入している ユーザに提供される全てのカードアダアク5004およ びライセンス注入建憲5003は、風を1024だしている。乱数610は、例24ばROM等に記憶されて て、カードアダアク外部から読み出すのは困難なように 保護されていることが領ましい。

【0580】乱数b10は、ライセンス注入装置500 3、カードアダアタ5004のそれぞれのベース格納部 5003m、5004mにずか格納されているものとす る。まず、ディスクレンタルサービスへの加入時につい て説明する。

【0581】ステップy1~ステップy2: ユーザに

発行されるカードPは、ライセンス建入装置5003に 挿入する。ライセンス注入装置5003は、図133の ステップ×2~ステップ×3、ステップ×6~ステップ ×7と同様にして、カードPからカードID(KID) を取得する(図142のステップS6101~ステップ S6110)。

[0582] ステップッ3:ユーザにより選択されたレンクルディスクDもライセンス注入装置5003に挿入される。ライセンス注入装置5003は、挿入されたディスクDから当該ディスク01D(D1D)を取得して、ライセンスDB5003fから当該ディスク1Dに対応する場合サイスク情報の場合する。

【0583】ライセンス注入装置5003は、時計5003hから取得した現在時刻をライセンス情報作成時刻としてマージし、さらに、ユーザのカードID(KID)をマージしてライセンス情報(Lic)を作成する

(図142のステップS6111~ステップS611 4)。すなわち、

L~i~c = 暗号化ディスク情報+ライセンス情報作成時刻 + K I D

である。

【0584】ステップy4: 次に、ライセンス注入装置5003は、乱数a1を発生する。そして、カードD あ5003iにカードPのカードIDと乱数a1とを記憶する。

Pr1)を計算し、この第7のシード生成情報と暗号 化ライセンス情報 [Lic] w13とをカードPに転送 する(図142のステップ6115~ステップx611 9)。

【0586】この時点で、カードPには、暗号化ライセンス情報 [Lic] w13と第7のシード生成情報とが記憶されていることになる。

【0587】ユーザは、以上の処理を施されたカードP とディスクDとを持ち帰り、自宅にあるカードアダアタ 5004、プレーヤ5005を用いてコンテンツの再生 を行うことができる。

【0588】ステップッ5: コンテンツを再生するために、ユーザがカードPをカードアグプタう004へ挿 入し、ディスクDをプレーヤ5005にセットする。カ ードアグアク5004は、カードPから暗号化ライセン ス情報 [Lic] w13と第7のシード生成情報とを読み出し、この第7のシード生成情報とペース格納不50 (4 mに予が結婚された重要が、 1 m of Pr1)を計算する。この第7のシードにアルゴリズムA1 (P1)を適用して、共有鍵w13を生成し、暗号化ライセンラが、 1 m of Pr1 を 1 m of Pr1 を 1 m of Pr1 を 1 m of Pr1 of Pr1 を 1 m of Pr1 of

【0589】ステップy8~ステップy9: カードア ダブタ5004は、図133のステップ×15~ステッ プ×16と同様にしてカードPからカードID(KI D)を取得する(図143のステップS6130~ステップS6139)。

【0590】ステッアy10〜ステッアy12: カードアダアタ5004は、さらに、図133のステッア× 12〜ステッア×14と同様にしてディスクDのディス クID(DID)を取得する(図144のステップS6 140〜ステップS6149)。

【0591】ステップy13: 次に、図145のステップS6150に進み、ライセンス情報に基づくコンテップ係の復号可否を判定する処理(ライセンス判定処理)を行う(図146)。

【0592】ライセンス判定処理(図146)では、以下の条件をチェックする。

・ライセンス情報に含まれるカードID(KID)と、 カードアダプタ5004に挿入されたカードPのカード IDとが一致していること

・ディスク情報に含まれるディスクID(DID)とプレーヤ5005に現在セットされているディスクDのディスクIDとが一致していること

・ライセンス情報の作成時刻が時計5004hの現在表示時刻より以前であること

・時計5004hの現在表示時刻がディスク情報に含まれる有効期限を満たすこと

以上の条件を満たすときのみ、カードアダプタ5004 は、当該ディスクロに記録されているコンテンツ情報の 再生が可能であると判定し、ディスク情報に含まれてい たディスクキーをプレーヤ5005へ転送するため、ま ず、プレーヤ5005に対して、乱数の発生を指示す る。

【0593】ステップッ14〜ステップッ15: 図引 3のステップ×18〜ステップ×19を開除にして、ディスクキーは、アレーヤ5005との間で交換される第6のシード生産情報に基づき生成される共有機やD2で略号化されて、アレーヤ5005〜転送される「0245のステップ×6150〜ステップ×6161)。ステップッ6〜ステップッ7: 一方、カードアヴァク 5004は、上記ライセンス再ジを照に前後して、カー

ドPにAID格納部5004fに予め格納されているカ ードアダプタ I D (A I D) を転送する処理を実行す る、その際、カードアダプタ ID (AID) は、図13 3のステップ×4~ステップ×5と同様にして、カード Pを介してライセンス注入装置5003から転送されて きた第7のシード牛成情報(第2のシード牛成情報と同 じもの)と、乱数生成部5004kで発生した乱数b1 とに基づき生成される共有鍵w11で暗号化される。 【0594】2回目のディスクレンタル時以降は、図1 33のステップ×6~ステップ×19と同様である。な お、2回目のディスクレンタル時に、ライセンス注入装 置5003は、図133のステップ×8でユーザの所持 するカードアダプタのID(AID)を取得することが できる。すなわち、カードDB5003iにカードPの カードID(KID)とカードアダプタID(AID) との対応関係が登録される。

【0595】(5-9) 暗号パラメータの更新本売明のディスクキーを含むライセンス情報の配信は、配信経路上の名装置の持っ程能パラメークと多数週間で交換される(秘密パラメークから生成される)公開パラメータとに基づき相手認証と転送保護とを行っている。使って、定期的に、成いはセキュリティに対する攻撃の疑いがある場合に適宜、秘密パラメータを暗号化ディスク情報の保予化理とは等(以下、これらをまとからでは、ライセンス作成装置5001が主導して行うことが望ましい。この更新は、ライセンス作成装置5001が主導して行うことが望ましい。この更新は、ライセンス作成装置5001が主導して行うことが望ましい。

[0596] ライセンス作成装置5001が更新する暗 ラパラメータは、例えば、(X(I)、PI.PrI) (X(K)、PK、PrK)(X(D)、PD、Pr D)(Kd、Ke)であるとして、図147~図149 に示すフローチャートを参照して、暗号パラメーク更新 処理について説明する。

【0597】ライセン7作成装置5001か晴野パラメータ上電筋5001かでは、上記野サパラメータのは は乳散発生器等を用いて更新する。次いで、各装置 (ア レーヤ5005、カードアグアグ5004、カード PF ライセンス社大速西5003)用にパラメーラ東可能 を作成する (図147のステップ56201)。 【0598】プレーヤ田パラメータ車解析線は、X

(D)、PD、PrDを含み、カードアダアタ用パラメ - ク更新情報はX(1)、P1、P1、X(k)、P k、Prk、X(D)、PD、PrD、Kdを含み、カ ード用パラメーク更新情報はX(k)、Pk、Prkを 含み、ライセンス注入装置用パラメーク更新情報はX (1)、P1、Pr1、X(k)、Pk、Prkを含

【0599】第2の暗号化部5001gは、各装置用の パラメータ更新情報を、第2の暗号鍵格納部5001f に予め格約されている暗号化鍵KsD、KsA、Ks C、KsLでそれぞれ暗号化する(ステッアS6202 ヘステッアS6203)。すなわち、プレーヤ用バラメ ク更新情報: 語号機KsDで結号化し、カードアラ ク用バラメータ更新情報: 語号機Ks Rで語号化し、カ トド用バラメーク更新情報: 語号機Ks Rで語号化し、カ オーセンス注入装置用バラメータ更新情報: 語号機Ks して語号化する。以下、各装置用のテれぞれにが応した 暗号化整で暗号化されたパラメータ更新情報を、例え ば、プレーヤ用暗号パラメータの場合、[バラメータ更 新情報】KsDと表す。

【0600】各装置用の暗号化パラメータ更新情報を以下に示す。

【0601】 プレーヤ用の暗号化パラメータ更新情報 (UD): [X (D) + PD+PrD] K S D カードアダアタ用の暗号化パラメータ情報 (UA): [X (1) + P1+Pr1+X (k) + Pk+Prk+ X (D) + PD+PrD+K d] K s A カード用の暗号化パラメータ情報 (UC): [X (k) + Pk+Prk | K s C

テイセンス注入装置用の暗号化パラメータ情報(U L):[X(1)+Pl+Prl+X(k)+Pk+Prk]KsL

時計5001aから現在表示時刻(暗号パラメータ更新 時刻)を取得し、それを上記各義置用の暗号化パラメー 夕情報とともに、ライセンス注入装置5003へ転送す る(ステップS6204~ステップS6205)

【0602】 ライセンス注入装置は、各装置用の暗号化 パラメータ情報(UD、UA、UC、UL)と更新時刻 とを受信すると、暗号化パラメータ情報UD、UA、U C及び更新時刻を内部メモリに格納する(図148のス テップS6206)。

[0603] ライセンス社入装置5004は、弱手化鍵 ド ました対応する保守化健ドウLを予めメモりに記憶し ており、この便等化健ドウLを干がいる時の3m、共有 健生成部5031に記憶されている時等パランペ (1)、P1、P1、X(k)、Pk、Prkを更新 する(ステップS6208)。なお、P1及びPkは、 大々健生成アルゴリズムA1、Akのパラメーラであっ たから、健生成アルゴリズムが更新される事になる。 (26041) トドアの時号パラメークの更新が興動性

【0604】カードPの暗号パラメータの更新処理動作は、カードPがライセンス注入装置5003に挿入された際、実行される。

【0605】ユーザの所持するカードアがライセンス注 入装置5003に排入されると、ライセンス注入装置5 003は、カードアから最新の暗号パラメータ更新時刻 を取得する。この更新時刻が、ライセンス注入装置50 03に結婚されている更新時刻、ライセンス2件投装置5 001から転送されてきた更新時刻)より古いとき、ステップ56210〜進み、それ以外ときは、暗号パラメ ーク要頭的性は終了し、ライセンス情報の書込み等。 道 常の処理動性を育う(ステップを86209)、ステップ S6210では、ライセンス注入装置5003は、暗号 化パラメーク更新情報UD、UA、UCおよび更新時刻 をカードドに転送する。カードドは、暗号化パラス 更新情報UD、UA及び更新時刻を内部メモリに核納する。

【0606】カードPは、暗号化鍵KsCに対応する復 号化鍵KpCを予めメモリに記憶しており、この復号化 健KsCを用いて暗号化パラメーク要新情報UCを復号 し、ベース格納部5109、共有鍵止旅部5108に記 憶されている暗号パラメークメ(k)、Pk、Prkを 更新する(ステップS6211~ステップS621 2)、その後、通常の処理動性を行う。

【0607】カードアグアク5004の略号パラメータ の更新処理動作は、ユーザがカードトをカードアダプタ 5004に挿入した際に実行される。すなわち、カード アグプタ1D(A1D)をカード戸を設する際、ある いは、ディスクシ再生する多にカードアからカード グアク5004へライセンス情報を転送する際に、カー ドアグアク5004へライセンス情報を転送する際に、カー ドアグアク5004の暗号パラメータの更新処理が実行 される。

【0608】カードPは、まず、カードPの最新の暗号パラメーク更新物質(ライセンス有入装置5003から、転送されてきた実施特別)をカードアゲクタ5004 代記する、カードアヴクタ5004 は、この更新物型がカードアヴクタ5004 は、この更新物型がカードアヴクタ5004 が記憶している最新の暗号パラメーク更新物材とは表し、進光へとし、道常の処理動作を行う(ステップS6213)、【0609】ステップS6214では、カードドは、南・ドアヴクタ5004 へ転送する、カードアヴクタ5004 へ転送する、カードアヴクタ5004 転送のよりに協的する、カードアヴクタ5004 に対している。

【0610】カードアダアク5004は、暗号化線K s Aに対応する複学化線K p Aを予めかえりに記憶して動 り、この後予地線K p Aを用いた時号化プメータ 情報U Aを復号し、ベース格納部5109、共有線生成 部5108、k (格納部5004 s に記憶されている暗 ラバラメータX (1)、P1、Pr1、X (k)、P k、Prk、X (D)、PD、PrD及びK dを更新する る(ステップS6215~ステップS6216)。その 後、通常の処理動作を行う。 【0611】プレーヤ5005の結号パラメークの更新

処理動作は、カードアグアク5004とプレーヤ500 5とが適信を行うとき実行される。すなわち、例えば、 プレーヤ5005からカードアグアク5004と以 ディスクID(DID)を転送する際に、プレーヤ50 05の略号パラメータの要素処理が実行される。 【0612】例えば、プレーヤ5005がカードアグア タ5004にディスクID(DID)を転送する前に、 まず、プレーヤ5005の最新の暗号パラメータの更新 時刻をカードアダプタ5004へ転送する。

【0613】カードアダアク5004は、アレーヤ50 05から転送されてきた更新時刻がカードアグアク50 の4が監慢している最新の場合ドラメークの更新的刻ま り古いときは、ステップS6218へ進み、それ以外の ときは、暗号パラメーク更顕動門は終了し、適常の処理 動作を行う(ステップS6217)

【0614】ステップS6218では、カードアダプタ 504は、暗号化パラメーク更新情報UD及び更新時刻 をプレーヤ5005へ転送する。プレーヤ5005は、 更新時刻を内部メモリに格納する。

【06.15】プレーヤ50.05は、暗号代値K s Dに対 応する復号化鍵K p Dを予めメモりに記憶しており、こ の優号位盤K D Dを用かて場合化プラメーク更新情報U Dを復号し、ベース格納部50051、共有鍵生成部5 005」に記憶されている暗号パラメータX (D)、P D、P r D を更新する (ステップ S6 2 1 9 ~ ステップ S6 2 2 0)、その後、通常の処理動作を行う。

【06161以上が、暗号パラメータの更新処理動件が 終する。暗号パラメータの更新、3月センスと数 置5003に挿入される全てのカード(ユーザに発行さ れた全でのカード)に対して行われる。従って、暗号パ ラメータの更新されたカード Pが押入される全でのカードアグアクラ5004および該 カードアグアク5004に接続されているアレーヤ50 05の全てに波及する。

【0617】(5-10)ディスクキーの配信手順(その3)

カードアダアタ5004とアレーヤ5005とが1つの 装置として構成されている場合もあり得る(以下、第2 のアレーヤと呼い、この場合のディスクキーを含めた ライセンス情報の配信手順について、図133、図141を郵配して簡単に説明する。すなわち、図133において、カードアグアタ5004とアレーヤ500分と間のディスク1Dの転送処理(ステッア×13へステッア×14)とディスクキーの転送処理(ステッア×14)とディスクキーの転送処理(ステッア×5において、カードPを経由してライセンス注入装置503へ転送されたカードアグアク1D(ド)D)である。

【0618】図141においてもカードアダアタ500 4とアレーヤ5005との間のディスク1Dの転送処理 (ステップy11ーステップy12)とディスクキーの 転送処理(ステップy14ーステップy15)が不吸と なる。また、ステップy12にがて、カードPを軽由し てライセンス注入装置5003へ転送されるカードアグ アク1Dは、第2のプレーヤの1D(P1D)である。 【0619]それば外は、無途同様できる。 【0620】以上説明したように、上記第5の実施形態 によれば、コンテンツ情報を復号するために必要なディ スクキーを、その配信元(ライセンス作成装置、ライセ ンス注入装置)から配信先(カードアダアタ、プレー ヤ)までの安全に配信することができる。

(第6の実施形態)図150は、本発明の第6の実施形 態に係る情報流通システムの構成例を示したもので、課 金対象である暗号化されたコンテンツ情報 (著作物) は、DVD等の情報記録メディア(以下、簡単にディス クと呼ぶ) 7103に予め記録されており、ディスク7 103に記録されているコンテンツ情報を再生可能にす るライセンスを購入して、あるいは、当該コンテンツ情 報の利用に対する占数 (ポイント) を予め購入して、当 該ディスク7103を貸し出すことによりなるレンタル サービスを提供するためのものである。すなわち、利用 代金と引き換えにライセンス情報を提供する前述の実施 形態で説明したようなライセンス方式とポイント方式と を組み合わせた超流通を実現することができる情報流通 システムである。ポイント方式とは、プリペイドカード 等に注入された著作物利用権をポイントとして利用者が 予め購入しており、著作物の利用と引き換えに当該ポイ ントを減点する方式を言う。ポイント減点の際に著作物 利用の明細(著作物のIDなど)をカードに記録し、カ ード回収の際に明細を回収し、プリペイドカード販売に よる収益の分配等に利用する方式を超流通と呼ぶ。

【0621】ポイント方式は、ライセンス方式と比較して、次のメリットを有する。すなわち、予め店舗等で著作物の利用権であるポイントを購入しておけば、店舗にわざわざ出向くこと無く、著作物の利用ポイントと引き換えに、著作物を利用する事が可能である。

[0622] ライセンス方式の場合でも、再生装置がラ イセンスサーバ (ライセンスの発行装置) と適信即譲撃 を経由して接続可能でおれば、店舗に出向くこと無く、 著作物の利用権を入手する事と可能である。即ち、何ら かのオンライン課金方式を利用して代金を支払い、ライ センス情報を入手すれば良い、ボイント方式のメリット は、オフライン (ライセンスサーバと接続されていない) 状態で、著作物利用ボイントの成点による著作物刊 用権の反復分可能できるというもにある。

【0623】一方、ボイント方式は、ライセンス方式と 比較して、次のデメリットを有する。すなわち、著作物 利用ボイントは、一種の著作物別用能職人用の旋動ある いは商品券であり、個別著作物のライセンスよりも、汎 用即に使用可能である。従って、ライセンス方より、 不正利用への動機付けが強い、ボイント方式のデメリッ トは、著作物利用ボインで、の汎用性(例表し、利用権を 順入した会員が利用する可能性のある再生装置以外の再 生装置にも利用可能であるということ)に由来してい る。

【0624】今、著作物レンタル業者により発行された

レンタル会員カード7102に、着作物利用ポイントを 記録する場合を考える。当該著作物利用ポイントを含む 機需性を有する情報(以下、ポイント情報と呼ぶ)の不 正コピーをどを防止する観点から、会員カード7102 に記録されるポイント情報は、会員が利用る再生装置 が、そして当該再生装置のみが読み取り可能である事が 望ましい、ところが、店舗で会員カードにポイント情報 を記録する際に、会員が利用する可能性のある再生装置 を特定する情報(再生装置の10など)を取得して、当 該ポイント情報に組み込むことは、一般に不可能であ また。

【0625】そこで、第6の実施形態では、ライセンス 方式とボイント方式とを組み合わせて使用することによって、それぞれの方式のメリットを活かしつつ、デメリットを解消するものである。

【0626】図150において、当該情報流通システム により新規入会会員が、著作物情報(コンテンツ情報) が記録されたディスタ7103を購入する(著作物利用 権は購入代金に含まれていない)際には、ライセンス方 式によって当該著作物のライセンス情報を取得する。即 ち、ディスク7103とは別途当該著作物のライセンス 情報を購入する。

【0627】当該ディスク7103再生時に、金銀の再 生装置ア101は会員カードア102からライセンス情 報を挑り取るが、その際、再生装置ア101は、当該再 生装置ア101を一意的に特定でき、しから、一度限り 使用する情報(例えば、暗号鍵、乱数)Rをカードに記 録する。

【0628】金剛は、次回の利用推薦入からは、ライセンス情報の購入とともに、あるいはライセンス情報の購入とに代えて、ポイント方式を利用する場が可能できる。すなわち、2回目以降の利用推薦入の際に、ボイント方式を利用する場合、店舗のライセンス、ポイント注入装置711は、金貴ケード7102から情報日を授み取り、情報日を利用して、当該再生装置7101のみが利用できる形で、ボイント情報を会員カード7102に記せする。

【0629】当該会員が再生装置7101にポイント情報が記録された会員カード7102を挿入すると、再生装置7101は会員カード7102を挿入すると、再生装置7101は会員カード7102を再生する際に、再生装置7101は当該格納したポイントから然るべき点数を減じる。

【0630】なお、センター装置7121は、ライセン ス/ボイント注入装置7111からの要求に応じて、ラ イセンス情報およびボイント情報を発行し、それを要求 元のライセンス/ボイント注入装置7111に巡信す る。ライセンス/ボイント注入装置7111はセンター 装置7121か会議ぎれてきたイセンス情報、ボイ ント情報を会員カード7102に記録するようになっている。

【0631】このようなシステムにより、

- ・ 会員カードに記録されたポイントの利用が、特定の 再生装置 (当該会員の利用する可能性のある再生装置) に限定することができる
- 会員カードに記録されたポイント情報を最初に読み 取った再生装置にのみ当該著作物の利用を限定すること ができる。
- 【0632】従って、著作物利用に対し発行されるボイントの汎用性を限定することができる。
- 【0633】この様に、図150内情報流通システム は、ボイント方式を採用するにあたり、そのボイントの 不正利用に対処しシステムの安全性を向上させるととも に、利用名の煙度を殆ど規なう事が無い、ボイント方式 の利用が制限されるのは新規入る時のみであり、規約は ボイント方式とライセンス方式の両方式が利用可能であ る。すなわら、金貨カードア102にライセンス情報と ボイント情報のいずれか一方が記録される場合もある
- し、双方が共に記録される場合もある。後者の場合は、 ライセンス情報を優先的に用いることが望ましい。 【0634】以下、図151を参照して、レンタルサー
- 1005年1以下、図151を参照して、レフラルリー ビス提供のために、ディスク7103、会員カード71 02、再生装置7101のそれぞれにおいて用いられる 情報データについて説明する。

【0635】ディスク7103には、

- ・課金対象の著作物であるコンテンツ情報をタイトルキーKTで暗号化したもの([コンテンツ情報]KT)
- ・コンテンツの識別情報(コンテンツID)
- ・タイトルキーK TをディスクキーK D で暗号化したもの([KT]KD)
- ・ディスクキーKDをマスターキーKMで暗号化したも の([KD]KM)をさらにレンタルキーKRで暗号化 したもの([[KD]KM]KR) レンタルキーKRを複製の暗号用ライセンスキー(公
- 開鍵) KLP(j) (j=1、2、3…)のそれぞれで 暗号化したもの([KR]KLP(1)、[KR]KL P(2)、[KR]KLP(3)、…)
- タイトルキーKTは、コンテンツ情報の1タイトル毎に 予め定められた暗号鍵である。
- 【0636】ディスクキーKDは、各ディスク毎に定められた暗号鍵である。
- 【0637】マスターキーKMは、当該サービスに加入 している会員にのみに与えられる暗号化復号化鍵で、図 152の再生装置71010第3の復号部7101iに 格納されている。
- 【0638】レンタルキーKRは、コンテンツ情報を復 号する際に必要となる暗号化復号化鍵で、例えば、同時 財に製造されたディスク7103には同一のレンタルキ 一が用いられる。

【0639】 暗号用ライセンスキーKLP(1)、KLP(2)、KLP(3)、…のそれぞれに対応する復号 用ライセンスキーKLS(j)は、レンタル時に会員カード7102に記録されるポイント情報に含まれてい

【0640】 異なる複数の暗号用ライセンスキーKLP (1)、KLP (2)、KLP (3)、…によって、レンクルキーKR を暗号化したものが複数ディス?10 3に記録されているのは、塗宜保号用ライセンスキーKLS (」)を変更する事を可能にする為である。暗号用ライセンスキーKLRは、復号用ライセンスキーKLS (」)によって暗号せるだれたレンクルキーKRは、復号用ライセンスキーKLS (」)によって信号することができる。

【0641】ライセンス情報(CL)は、他の実施形態で述べたライセンス情報と同様で、例えば、レンタルキーKR、ライセンス情報作成日時、利用条件等がマージされ、その全体が暗号化鍵Ksで暗号化されている。す

暗号化ライセンス情報([CL]Ks)=[レンタルキーKR+ライセンス情報作成日時+利用条件]Ks と表すことができる。ライセンス情報(CP)は、会員 カードに複数記録されている事もある。

【0642】ポイント情報は、

・ポイントと認証情報 A p とをマージしたものを暗号鍵 K t で暗号化したもの ([ポイント+ A p] K t)

・複数の復号用レンタルキーKLS(j)のうちの1つ と、その識別子jとをマージし、全体を暗号化鍵ksで 暗号化されている。すなわち、

暗号化ポイント情報 ([C P] K s) = [[ポイント+ Ap] K t + j + K L S (j)] K s

と表すことができる。

10643] 暗号線とせは、再生装置ア101 (図15 2の一時線発生部7101を一窓的に発生される暗号號 、当該再生装置7101を一窓的に特定でき、しか も、一度限り使用する (ここでは、1つのポイント情報 を作成する際に用いられる) 情報形に相当するものであ 。すなわち、現なる再生実からは収るる暗号像と が発生する。従って、[ポイント+Ap] Ktを使号す るには、当該晴号線とtを発生した再生装置のみが行え る。

【0644】認証情報Apは、当該ポイント情報が正当なものであるか否か (センター装置7121にて発行されたものであるか否か)を判断するための認証情報で、これと同一の認証情報は、再生装置71210寿2の復号部7101 dに干め格納されていて、ポイント情報に含まれている認証情報Apと照合を行うようになっている。

【0645】なお、ライセンス情報、ボイント情報の表記で用いた記号「+」は、情報がマージされることを示している。マージの際は、単にビット列を繋ぐだけでな

く、予め定められた適当な方法でビット撹乱を施しても Bい。

【0646】暗号化鍵K sは、図150のセンター装置 7121が保持し、暗号化鍵K sに対応する復号化鍵k pは、再生装置7101(図152の鍵格納部7101 c)が保持している。

【0647】第3の後号部7101に結構されている
マスターキーKM、機絡物部7101に結構されている
でスターキーKM、機絡物部7101に結構されている
ほ号化鐵KP、第2の後予部7101はに結構されている
認識に構構みりは、当該シンタルサービスの加入時に
当該会員カード7102を当該会員の利用する再生装置
に挿ええれたときに読み取り、第3の後号部7101
、 異格制部7101に、第2の後号部7101はに結
約するようになっていてもよい、なお、再生装置710
1によりマスターキーKM、復号化機KP、認証情報人
pが読み取られた像は、会員カード7102に翻巻されているマスターキーKM、復号化機KP、認証情報人
pが読み取られた像は、会員カード7102に翻巻されているマスターキーKM、復号化機KP、認証情報人
は消費会れるとか望ましい。

【0648】金員カード7102に記録されているライ センス情報を用いる場合、再生装置7101でライセンス 有類であると判断を社ると、レンタルギーKRを得ることができるが、このレンタルギーKRを得りて、「D】KMが KRを信号し、「KD】KMを得る。さら に、第3の優号部7101に恰納されているマスター キーKMを用いてディスタキーKDを得る。このディス クキーKMを用いて「KT】KDを復号し、タイトルキー 人下を得ることができる。

【0649】会員カードフ102に記録されているボイトント情報を用いる場合、再と練選ア101でポイントイトの特殊にある場合、再と練選ア101でポイントサイトの報告がある。 101でポイントとの課題が開発したいる時号単大にてで乗り、ボイントと認識情報ルを得る、認証情報ルの配合とボイントの減壊処理とを行った後、後号用ライセンスキーKLS(J)を用いて『KR』KLD(J)を保り、レンタルギーKRを得る、以後の処理は、ライセンス情報を用いた場合と同様である。

(1)再生装置

に一味格納されている時号硬化とを用いて優号し、認証 情報へかを照合する第2の優号部7101は、ポイント を指納するポイント 格納部7101g、ライセンス情報 に基づきそのライセンスの有効性を判定し、当該ライセ スカが病効と明定をれたときレンタルギーKRを第3の 優号部7101iへ出力する判定部7101m、コンテンツ情報の利用に応じてポイント格納部7101sに設定 新されているボイントの減度型を行うポイントに認 7101j、メディア読取部7101mでディスク71 03から読み取られた情報と判定部7101hのあらいは ボイント判実部7101jから送られてきた情報と ブミコンテンツ情報を復りる第3の優号部7101 観を表示する表示部7101iで数号されエフテンツ情報 報を表示する表示部7101k、ポイントの利用の可否

1、第3の復号部7101はで復号されたコンテンツ情報を表示する表示部7101k、ポイントの利用の可否等の各種メッセージの提示やユーザからの指示入力を受け付けるためのユーザインタフェース71011から構成されている。

【0650】次に、図153に示すフローチャートを参照して図152の再生装置7101の処理動作の概略を 説明する。

【0651】入会時には会員カード7102には暗号化ライセンス情報(【CP】Ks)のみが記録されており、2回目以降のレンタル時には、暗号化ライセンス情報および暗号化ポイント情報(【CP】Ks)のうちの少なくとも1つが記録されている。

【0652】ユーザは、金属カード7102を再生装置 7101に権力すると、カードル出海7101はよ 当該会員カード7102から暗号化ポイント情報(【C P】Ks)の読み出しを行う(ステップS7101)。 (06531皆形代ボイント情報の設み出した成功する と(ステップS7102)。当該再生装置7101のポイント格前部7101まに既に格納されているポイントに会員カード7102から読み出されたポイント情報に 含まれるポイントを加算するポイント加算処理を実行す る(ステップS7103)。

【0654】がに、カード入出力部7101 aは、当該会員カード7102から暗号化ライセンス情報([C L] K s) の該み担とを行う(ステップS7104)、【0655】略号化ライセンス情報の記み出しに成功すると(ステップS7105)、当該タイセンス情報に基づくライセンス特別に基づくライセンス特別に基づくライセンス特別と基づくライセンス特別を出せなかったとき(会員カード7102に暗号化ライセンス情報の記録されているいとき(会員カード7102に暗号化ライセンス情報の記録されていないとき)は、ポイント格別で101 gに取るに指摘されていないとき)は、ポイント格別で101 gに取る情報ではあるボイントを用いたコンテンツ情報利用に対する課金処理(ボイントの城第)、およびコンテンツ情報の優号、再生を行う(ステップS7107)。【0656】複像に、一時優先生部7101 fは、暗号

化鍵k t を新たに発生し、一時機格納部7101 c に格 納し、会員カード7102に記録する等のK t の更新 理を実行する (ステップS 7108)、ステップS 71 08のK t の更新処理は、図153に示した処理動作を 行う废に、すなわち、コンテンツの再生を行う废に実行 される

【0657】以上の処理動作では、会員カードア102 に暗予化ライセンス情報が正縁されている場合には、ラ イセンス情報が正縁されている場合には、ラ ラ)。また、会員カード7102に場予化イント情報が正縁されている場合、その暗号化ボイント情報が正縁されてかる場合、その暗号化ボイント情報が正縁されてから最初に読み出した正当な再生装置(暗号化ボイント情報の限号に必要と暗号機は、の発生元の再生装置)のみにしか、当該ボイントは利用できないようになっている。すなわち、ステップド7108のKと更新処理では、会員カード7102に記録された報号駅Kも野川下電号化ボイント情報が成され、会員カード7102に記録された報号駅Kも野川下電号化ボイント情報が伝送れ、会員カード7102に記録されている。従って、ボイント利用範囲を当該時等機Kも発生した再生装置のみに限定することができたわけである。

【0658】なお、第3の帳号部7101に結構されているでようキードM、機結前部7101に応輸されている復号化原件P、第2の億号部7101は信格的されている復号化原件を要素が表際には、ユーザが開発をそのまま、あるいは、所定の暗号建で暗号化して会員カード7102に誘動とするが、当該企業カード7102に対しまか、当該企業を110は図153に示したような処理動件を実行する前に、変更カード7102から当該更新情報を読み出して、所定の更強が悪を実行する方に、次の更新処理を実行する方に、次の更新処理を実行する方に、次の更新処理を実行する方に、次の更新処理を実行するようにしてもよい。

【0659】次に、図154に示すフローチャートを参 照して図153のステップS7103におけるポイント 加算処理についてより詳細に説明する。

【0660】ステップS7101で、カード入出力部7 101aにで会員カード7102から読み取られた暗号 化ポイント情報(【CP】Ks)は、第1の優号館71 01bに転送される。第1の復号部7101bは、鍵格 結部7101cに売りまた。第1の後号部7101bは、鍵格 付いてポイント情報を受号する(ステップS7111)、 復号されたポイント情報に含まれる情報データのうち、 【ポイント+Ap】Ktを第2の復号部7101dに転 送する。

【0661】第2の復号部7101dでは、一時鍵格納部7101eに格納されている暗号鍵K tを用いて、

[ポイント+Ap] K tを復号し、ポイントと認証情報 Apとを得る(ステップS7112)。そして、このポイント情報に含まれていた認証情報Apと第2の復号部 7101bに既に格納されていた認証情報Apとを照合し、一致していたら、第2の復号部7101はポイン ト格納部71018からそこに既に格納されているポイントを読み出して、それに、ボイント情報に合きれていたポイントを加算し、加算結果を再び、ボイント格納部71018に格納寺る(ステップS7113〜ステップS7116)。

【0662】ここで、Ktは、図153の処理動作を実行する度に更新されるとする。この場合、会員カード7102に記録された時間や化ポット情報と、両とり153に示したように再生装置7101に読み出された後は、ステップS7108にてKtが更新されるので、2度日会員カード7102に記録された時代・ボイント情報を能み出した際には、当該暗号化ポイント情報を能成する際に用いられたKtと再生装置7101にで除台されているKtとは異なるので、正常に「ボイントのよとは異なるので、正常に「ボイントのよとは異なるので、正常に「ボイントのよとは異なるので、101にで限台などのできない。すなわち、ステップS7113において、当該ポイント情報に含まれていた認証情報へ多とは不要となるので、この場合は、ボイント加減処理を中止して、図153のステップS7104の販売に移着されていた認証情報公とは不要となるので、この場合は、ボイント加減処理を中止して、図153のステップS7104の販売に移ち

【0663】次に、図155に示すフローチャートを参照して、図153のステップS7106におけるライセンス判定処理について説明する。

【0664】ステッアS7104で、カード入出力館7 101aにて会員カード7102から読み取られた暗号 化ライセンス情報 (【CL】Ks】は、第1の優号部7 101bに転送される。第1の復号部7101bは、鍵 格納部7101cに予め拾納されている復号化機Kpを 用いてライセンス情報を復号する(ステップS712 1)、復号されたライセンス情報に含まれる刑房共一 等に基づき、前述の実施形態で説明したきたようを当該 ライセンスの有効性を判定する(ステップS712 2)

【0665】当該ライセンスが有効と判定されたとき、 判定部7101hは当該ライセンス情報に含まれている レンタルキーKRを第3の復号部7101iへ転送する (ステップS7124)。

【0666】第3の俄号部71011は、レンタルキー KRと、メディア誘取部7101mにでディスク710 3かた読み取られた情報データ(【コンテンツ情報】 T、[KT] KD、【[KD] KM] KR) とを用いて コンテンツ情報を限守する。すなわち、レンタルキーK Rを用いて【[KD] KM] KRを復号し、【RD] K Mを得る、さらに、第3の根号部7101は結婚され ているマスターキーKMを用いてディスクキーKDを得 る、このディスクキーKDを用いて「KT] KDを復号 し、タイトルキーKTを得ることができる。このタイト ルキーKTを用いてコンテンツ情報を復号し、表示部7 101kに再生表示する(ステップS7125)。 【0667】一方、ステッアS7123で、当該ライセンスが無効、例えば、有効期限切れ)と判定されたときは、カード入出力部7101 aは、会員カード7102から暗号化ライセンス情報を消去し、ステッアS7126)、ステッアS7107と同様なポイント減算処理を実行する(ステッアS7127)。

【0668】次に、図156に示すフローチャートを参 照して図153のステップS7107および図155の ステップS7127におけるポイント減算処理について 詳細に説明する。

【0669】図154のステップS7111において、 第1の復号部7101bで復号されたポイント情報に含 まれていた復号用ライセンスキーKLS(j)と、その 識別子」は、ポイント判定部7101」に転送される

(ステップS7131)、なお、課金カード7102に 記録された当該時号化ポイント情報の2度目以降の読み 込みの際には、前途したように、当該時号化ポイント情 報を作取する際に用いた時号機K t と、再生装置了10 10 一時機格制が7101 eに格的されている場合 地理は、常にステップS7113にで終了することとを あ、従って、ポイント情報を用いコンテンツ後等動作 は、図154のステップS7111から図156のポイント対域が現場が進むとととなりませ

【0670】ポイント判定部7101jは、ポイント格 納部7101gからポイントを読み出し、当該コンテン ツ情報の利用に応じたポイント値(例えば「1」)を減 算する。なお、コンテンツ情報の1回の利用(再生)に 対し予め定められたポイント値(例えば「1」)を交換 する場合に限らず、例えば、ディスク7102に当該デ ィスク7102に記録されているコンテンツ情報の利用 に対し差し引くべきポイント値が予め記録されており、 これを読み出して、ポイントの減算処理を行うようにし てもよい。あるいは、コンテンツ情報の制作年月日が古 いものほど差し引くべきポイントの値を小さくするよう にしてもよい。この場合、図152のポイント判定部7 101 jは、制作年月日からの経過日数に応じて予め定 められた差し引くべきポイント値のリストを保持してい て、ディスク7102に記録された当該コンテンツ情報 の制作年月日を読み取り、当該リストを参照して、差し 引くべきポイント値を決定する。ポイント判定部710 1 」が保持するリストは、会員カード7102 (あるい は、再生装置7101がセンター装置7121とオンラ イン接続されている場合には通信回線)を経由して更新 される。

【0671】さて、ステップS7133で得られたボイントの減算結果は負であったときは、そのまま処理動作を中断する(コンテンツ情報の再生は行わない)。

【0672】減算結果が正であるときは、ユーザインタフェース70011にポイントの利用の有無を尋ねるメ

ッセージを表示することが望ましい (ステップS7135)。このメッセージを見たユーザによりポイントの利用が指示されたときは (ステップS7136)、 減算結果をポイント格納修7101gに格納する (ステップS7137)。 きなわち、ポイント機能が101gに、後野用ライセンスキー人に、ポイント判定能7101gに、後野用ライセンスキー人に、低速543(ステップS7138)。

【0673】一方、メディア読取部7101mは、ディスク7103から情報データ([KR]KLP(j)(j=1、2、3、…))を読み取り、第3の後号部7101に転送する(ステップS7139)。

【0674】第3の後号部71011は、識別子」に対 応する時号用ライセンスキーKLP(j)で暗号化され たレンタルキーKR、すなわち、【KR】KLP(j) を選択して、それをポイント情報に含まれていた便号用 ライセンスキーKLS(j)を用いて復号し、レンタル キーKRを得る(ステップS7140)。

(0675] メディア流販部7101mは、ディスク7103から情報データ(「コンテンツ情報」 KT、[K T] KD、[「KD] KM] KR) き読み取り、第3の 復号部7101はに転送する。第3の便号部7101は、レンタルキーKRを用いて[「KD] KM] KRを優号し、[KD] KM を得る。さらに、第3の優号部7101はに結納されているマスターキーKDを用いてディスクキーKDを用いてディスクキーKDを根のと、のディスクキーKDを用いてディスクキーKDを根のと、カールキーKTを得ることができる。このタイトルキーKTを用いてコンテンツ情報を復号し、表示部7101kに再生表示する(ステップ S7141)。

【0676】次に、図157に示すフローチャートを参照して図155のステップS7125および図156の ステップS7141におけるコンテンツ表示処理について詳細に説明する。

【96 77】 メディア能取部7101mは、ディスク7 103から情報データ(「K下] KD、「「KD」KM M」KR)を読み取り、第3の度号部71011に転送 する(ステップS71511)。第3の度号部7101は、レンタルキーKRを用いて「【KD】KM】KRを 復号し、「KD】KMを得る。さらに、第3の度号部7 101に保納されているマスターキーKMを用いてディスクキーKDを用いて 「KT】KDを得る。このディスクキーKDを用いて 「KT】KDを復号し、タイトルキーKTを得ることが できる(ステップS7152)

【06 78】メディア該政部7101mは、ディスク7 103から暗号化コンアンツ情報『コンテンツ情報』 下を認み取り、第3の復号部71011に転送する「ス テップS7153」、第3の復号部71011は、タイ トルキーKTを用いてコンテンツ情報を使り(ステッ プS7154)、表示部7101kに再生表示する「ス テップS7155)。

【0679】次に、図153のステップS7108の暗 号鍵K tの更新処理について、図158に示すフローチャートを参照して説明する。

【0680】例えば、ポイント情報あるいはライセンス 情報を用いたコンテンツの表示処理が終了した後、図1 55のステップS7123でライセンスが無効と判断さ れたとき、図156のステップS7134でポイントの 使いきりが検知されたとき、一時健生成部7101f は、局号機は七生成する(ステップS7161)。な お、陽号機は生成法は、ここでは、特に限定しない 【0681】一時機発性部71011で生成された暗号 機体はは一時機発性部71011で生成された暗号 機体はは一時機終結部7101に移納され(ステップ S7162)、さらにカード入出力部7101aから会 員カード7102に当該契節された暗号機K・が普多込 まれる(ステップS7163)。

(2) ライセンス/ポイント注入装置

図159は、ライセンス/ボイント注入装置7111の 構成例を示したもので、センター装置7121に接続し て、ライセンス情報/ボイント情報の発行要求達退信したり、当該要求に応じてセンター装置7121から発行 されライセンス情報/ボイント情報の受付要などのか発行 信部7111a、会員カード7102か得入されて会員 みード7102から各種情報データを読み取り、また、 を護情報データを書き込むウナース出力部7111c、 ディスク7103から各種情報データを読み出すための メディア情取部7111c、ライセンス情報にマージさ メディア情取部7111c、ライセンス情報にマージさ の利用条件を、ボイント情報に一ジされらが、 での情報データを入力するための条件入力部7111 d、上記を部を制御する制御部7111bから構成され ている。

【0682】次に、図160、図161に示すフローチャートを参照して図159のライセンス/ポイント注入 装置7111の処理動作の機略を説明する。

【0684】ライセンス情報の発行要求を受けてセンタ

ー装置7121にて発行された暗号化ライセンス情報 ([CL J K s)は、通信部71118で受信される ステップS7174)、刺師等7111は、通信部 71118で受信された暗号化ライセンス情報をカード 入出力部71116へ転送し、カード入出力部7111 には、当該暗号化ライセンス情報を表力トド7102 に記録する(ステップS717万5)。

【0685】次に、図161を参照して、ポイント情報 発行処理動作について説明する。

【0686】例えば南端の周青が当該レンタルサービス の金員の金員カード7102をカード入出力部7711 cに挿入する、原員は、条件入出力部7111 はから購 入されたポイントを入力し、ポイント情報発行要求の指 示人力を行うと(ステップ87181)、カードル 部7111 cは、金員カード7102から暗号化ポイン ト情報を読み取る(ステップ87182)。ここで、読 み取られた暗号化ポイント情報は、清先してもよい。

【0687】次に、カード入出力部7111 cは会員カ ード7102から暗号鍵ともを読み取る(ステップS7 183)。暗号鍵ともを読み取ることができなかったと きは、ポイント情報の発行ができないので、処理を中断 する。

【0688】一方、暗号鍵K + の読み取りに成功した場合は (ステップS 7184)、制御部7111bは、通信部7111aを介してセンター装置7121へポイント債、暗号鍵K もを含むポイント情報の発行要求を送信する (ステップS 7185)。

【0689】ポイント情報の発行要求を受けてセンター 装蔵7121にで発行された暗号化ポイント情報([C P] Ks) は、通信部7111 aで受信される(ステッ プS7186)。制制部7111 bは、通信部7111 aで受信された事件化ポイント情報をカード入出力 111cへ転送し、カード入出力部7111 cは、当該 暗号化ポイント情報を会員カード7102に記録する (ステップS7187)。

(3)センター装置

図162は、センター装置ア121の構成例を示したもので、第1の略号化部ア121a、第2の略号化部ア121b、製格格部ア121c、認証情報格制部ア121d、ライセンスキー格納部ア121e、通信部ア121f、コンテンツデータベースア021g、時計7021hから構成されている。

【0690】コンテンツデータベース7021gには、 コンテンツIDに対応させて、レンタルキーKRが記憶 されている。

【0691】鍵格納部7121cには、ライセンス情報 とポイント情報を暗号化するための暗号鍵Ksが格納さ れている。

【0692】認証情報格納部7121dには、認証情報 Apが格納されている。 【0693】ライセンスキー格納部7121eには、復 号用ライセンスキーKLS(j)(j=1、2、3、 …)が格納されている。

【0694】通信部7121がは、ライセンス/ボイン ト注入装置7111に接続して、ライセンス情報/ボイント情報の発行要求を受信したり、当該要求に応じて発 行したライセンス情報/ボイント情報をライセンス/ボ イント注入装置7111に送信する。

【0695】次に、図163、図164に示すフローチャートを参照して図162のセンター装置7121の処理動作の領略を説明する。

【0696】まず、図163を参照して、ライセンス情報発行処理動件について説明する。通信部7121 代 3 ライセンスイボイント注入表置7111から、コンデンツの利用条件、コンデンツ1Dを含むライセンス情報の発行要求を受信すると(ステップ57191)、第10暗号化部712aヘコンテンツ1Dと利用条件等を転送する(ステップ57192)。

【0697】第1の暗号化部7121aは、コンテンツ データベース7021gから当該コンテンツIDに対応 するレンタルキーKRを読み出し(ステップS719

3)、時計7021hから現在日時を読み出し(ステップS7194)、さらに、鍵档納部7121cから暗号鍵K sを読み出し、時号化ライセンス情報[CL] K s = [KR+ライセンス情報作成日時+利用条件] K sを作成する(ステップS7195).

【0698】通信部7121fは、第1の暗号化部71 21aで作成された暗号化ライセンス情報をライセンス ポイント注入装置7111へ送信する(ステップS7 196)。

【0699】図164に示すフローチャートを参照して、ポイント情報発行処理動作について説明する。

【0700】通信部7121fは、ライセンス/ポイント注入装置7111から、ポイント値と暗号鍵化 たを含むポイント情報の発行要求を受信すると(ステップS7201)、第2の暗号化部71216へポイント値と暗号鍵化 七とを転送する(ステップS7202)。

【0701】第2の暗号化部7121 bは、認証情報格 納部7121 dから認証情報Apをを読み出し (ステッ プS7203)、当該認証情報とポイント情報とをマー ジして、さらに暗号鍵K せで暗号化し、『ポイント情報 +Apl K tを生成する (ステップS7204)。

[0702] 第1の暗号化部7121aは、ライセンス キー格納部7121eから復号用ライセンスキーKLB (j)とその説料子jを14読み出し、ステップ572 05)、[ボイント情報+Ap] Ktと復号用ライセン スキーKLS(j)とその説料子jとをマージして、さ らに、鏡格納部7121cから読み出された暗号鍵ks で暗号化して、暗号化ポイント情報[CP] Ks=

「「ポイント情報+Ap]Kt+復号用ライセンスキー

KLS(j)+j]Ksを作成する(ステップS7206)。

【0703】通信部7121fは、第1の暗号化部71 21aで作成された暗号化ポイント情報をライセンス/ ポイント注入装置7111へ送信する(ステップS72

【0704】をお、上記実施形態において、再生練選7 101の開入時(当路レンクルケービス入会時)に、例 えば店舗にて、あるいは、再生装置7101の製造時 に、第3の後号部71011、鍵格納部7101c、系 2の優労部71011 はそれであ、マスケーキト紙 後号化鍵Kp、設証情報Apを書き込むようにしてもよ

【0705】また、例えば、当該レンクルサービス入会 時に購入した再生被置7101にはそれに対応した会員 カード7102が続付きれたおり、この会員カード71 102には、既に再生装置7101にて発生された暗号鍵 长 か響き込まれているものであってもよい、この場 角 に設策地形態では、初加目は必ずライセンス情報を 届 になければならなかったが、レンタルサービス入会時 には、既に会員かード7102に再生装置710に 発生された暗号線K もが書き込まれているので、当該レ ンタルサービス人会と同時にボイント情報を用いたコン テンツ再生が行えるようになる

【0706】また、上記実施形態では、会員の利用する 再生装置7101から発生される暗号鍵K tを用いて暗 号化ポイント情報を作成することにより、当該会員によ り購入されたポイントの使用を当該会員の使用する再生 装置7101のみに限定するものであったが、この場合 に限らず、さらに、当該ポイントの利用を特定のコンテ ンツ(あるいは特定のカテゴリーのコンテンツ)に限定 することも可能である (例えば、未成年者には視聴可能 なカテゴリーを限定することができる)。この場合、例 えば、暗号用ライセンスキーKLP(1)、KLP (2)、KLP(3)、…を用いることにより、レンタ ル業者側から(必要があれば、会員に知られることな く) 操作することができる。すなわち、例えば、会員に より購入されたポイントの利用を特定のカテゴリーに属 するコンテンツの再生のみに限定する場合には、 当該購 入されたポイントを含む暗号化ポイント情報には、複数 の復号用ライセンスキーのうち、当該限定したいカテゴ リーに対し予め割り当てられた復号用ライセンスキーK LS(j)のみが含まれていればよい。もちろん、ディ スク7103には、そこに記録されているコンテンツの カテゴリーに応じた暗号用ライセンスキーKLP(j) で暗号化されたレンタルキーKRのみが記録されてい

【0707】以上説明したように、上記実施形態によれば、

会員が利用する再生装置で発生された各再生装置固

有の暗号鍵K t を用いて暗号化ポイント情報を作成する ことにより、当該会員により購入されたポイントの利用 を当該会員の利用する再生装置にのみに限定することが できる。

[0708] ・ コンテンツのカテゴリー毎にライセンスキー(KLP(j))とKLS(j))を応め、晴号化ポイント情報に当該会員に報慮可能なカテゴリーの復号用ライセンスキーKLS(j)のみが含まれていることにより、また、貸し出されるディスクには、そこに記録されているエンテンツのカテゴリーに応じた晴号用ライセンスキーKLP(j)で暗号化されたシンタルキーK、Rのみが電談されていることにおり、会員により購入されたポイントの利用を、当該会員が復聴可能なカテゴリーのコンテンツの視聴にのみに限定することができる。

形態

以下、競合する複数のレンタル業者により提供される複数のレンタルサービスに1つの再生装置を用いる場合を 例にとり説明する。

- [0709]上記した実施物限では、初回目は必ずライ センス情報を用いなければならなかったが、レンタルサ ービス人会時から、すなわち、初回目からライセンス情 報を用いることなく、ポイントのみを用いたレンタルサ ービスを実現する方が再生態運の構成を簡略化する上で 有効である (例えば、判定部で101でライセンス情報 に含まれる利用条件 (例えば期限) の有効性を判定する かかに必要を特殊が不要となる
- 【0710】そこで、入会直後の初回目のレンタル時に 会員カード7102に書き込まれる初回暗号化ポイント 情報 [CP0] K sの構成を初回暗号化ポイント情報
- ([CPO]Ks) = [ポイント+j+KLS(j)+業者ID]Ksとする。
- 【0711】業者IDとは、異なるレンタル業者のそれ ぞれを説明するためのIDであるとともに、ポイント格 おりて1018へのポイント値の書込および読み出しを 制御するために用いる情報である。
- 【0712】また、ボイント格納部7101gには、レンタル業者毎に業者 I Dとそのボイント値を書き込む領域がそれぞれ設けられていている。
- 【0713】また、2回目以降にポイントを購入した際 に作成される暗号化ポイント情報には、さらに業者ID が含まれている。すなわち、ここで用いる暗号化ポイン ト情報 [CP] Ks' は、
- 暗号化ポイント情報([CP]Ks')=[[ポイント +Ap]Kt+j+KLS(j)+業者ID]Ks と表すことができる。
- 【0714】以下、再生装置7101の初回暗号化ポイント情報の処理動作について説明する。
- 【0715】ステップS7301) 図153のステップS7101にて再生装置7101が会員カード710

2から通常の暗号化ポイント情報([CP] Ks')を 読み出す前に、上記初回暗号化ポイント情報[CP0] Ksの読み出しを行う(会員カード7102には、[C P] Ks'と[CP0] Ksの両方が書き込まれていて もよい)。

【0716】ステッアS7302) カード入出力部7101 αで読み出たれか回時号化ポイント情報は、新りの後号部7101 かへ転送れ、新1の後号部7101 bにて億号化壁トを用いて初回ポイント情報を復号し、その中に含まれている業者1D(例之ば「xx」とする)と、ポイントを判定部7101hへ転送する。刊業者1D(xx)を検索し、ポイント階前部7101 gから当該業者1D(xx)を検索し、ポイント階前部7101 は、1353年1D(xx)と検索し、ポイント階前部7101 に対したいないときのみ、当該ポイント権を31D(xx)と対応させてポイント権機部7101 に乗き込む。

[0717] 当該即一業名の加回時号化ポイント情報を 用いた2回目以降のコンテンツ再生時には、再び、上記 処理 (ステップ57301ーステップ57302)を実 行することになるが、その場合には、ポイント格特的で 101gに当該要素1D(xx)が販に書き込まだい るので、再び、同じ初回時号化ポイント情報によるポイントの書き込み (加算)は行うことなく、図153のス テップ577101の処理に誰と、

【0718】一方、ステップS7301にて要なる業者 (業者1D(yy))の知回時号化ポイント情報を新たに読み出した場合、ポイント情報を新た7018に、その業者1Dが存在しない限り、当該業者1D(yy)と、当該初回時号化ポイント情報に含まれていたポイント値とをポイント格納路71018に書き込む。

【0719】以上の処理動作が、図153のステップS 71010前段に追加され、以後の処理動作は、前述同様である。すなわち、2回目以降のポイント購入明 は、当該再生装置7101が発生した暗号離Kもを用いて暗号化ポイント情報([CP]Ks')が作成されていまった。

【0720】異なるのは、2回目以降のポイントの購入 時に作成される暗号化ポイント情報には訴訟したよう に、そのポイントを購入したレンタル業者の1Dが合ま れていて、図153~図158に示したような処理動作 は、この業者1Dに対応してポイント格特部7101g に記録されたポイントが検算されることにより実行され ことである。より詳しくは、図153のステップS7 101~ステップS7103、ステップS7107~ス テップS7108に対応する処理動作のみを行うことに なる。

【0721】暗号化ポイント情報 [CP] Ks' に合まれる業者 I Dの確認は、判定部7101hにで行うものとする。すなわち、図154のステップS711において、略号化ポイント情報 [CP] Ks' を復号する

[0722] なお、レンタル業者が1つのみの場合も上記同様である。すなわち、業者1 Dが1つのみしかこの 世に存在したい場合も、入会直後からポイントを用いた レンタルサービスが実現できる。この場合、業者1 Dと は、単に、初回にポイント格特部7 101 gへポイント 値の書込みを削削するために用いるだけである。

【0723】以上説明したように、暗号化ポイント情報 は業者 I Dを含み、初回のみ、業者 I Dを用いてポイン ト格納部7101gへのポイント値の書込を制御するこ とにより、ポイントのみを用いたレンタルサービスが容 易に行える。

【0724】また、ボイント格納部7101までは、業者10毎にボイント毒込顔地が設けられていていて、時 等化ボイント特機に含まれている業者1 Dに基づき、ボ イント格納部7101まに指納されているボイントを減 算することにより、1つの再生装置で複数の機合するレ ンタル業者のそれぞれにて販売されるボイントを利用することができる。この場合、貸し出されるボイントを利用することができる。この場合、貸し出されるディスクは複 数のレンタル業者で共通したものであってもよいし、レ ンタル業者毎に異なっていてもい。

(第7の実施形態)

(7-1)図165は、未専門の第7の東東斯形態に係る 情報流通システムに用いられる再生装卸 たもので、DVD、CD、LD、ビデオテーブ等の記録 メディア(以下、簡単にメディアと呼ぶ)8001から メディア記録情報を読み出すメディア設収部8102 と、ラウェニット8103と、表示装置8112とから 構成されている。

【0725】メディア読取部8102は、メディア8101に対応した従来からある読取装置(例えばメディア8101がDVDならばDVDプレーヤ、CDならCDプレーヤ)を用いる。

【0726】ここでは、メディア8103に記録されている暗号化コンテンツ情報の利用に対する点数(ボイント)を予め購入して、メディア8103を貸し出すことによりなるレンタルサービスを提供するための再生装置について説明する。

【0727】メディア8101には、図166に示すように、コンテンツキーKcで暗号化された課金対象のコ

ンテンツ情報(暗号化コンテンツ情報)に、当該コンテ ンツキーKcをレンタルキーKrで暗号化して生成した WM情報を電子すかし(Digital Waterm ark)技術で合成して得られるメディア記録情報が記 録されている。

[0728] ここで、「コンテンツ情報を暗号化する」 とは、例えばコンテンツ情報が画像であれば、その輝度 変変えるといった。当該コンテンツ情報に対しその実体 が視聴者には明らかにならないように施す加工処理をも 含むものである。後って、ここで、コンテンツキーK c とは、この加工処理を施されたコンテンツを優元するた めた必要な情報である。

【0729】コンテンツキーKcは、コンテンツ情報の 暗号化復号化鍵で、少なくともコンテンツのタイトル毎 に異なっていることが望ましい。

【0730】レンタルキーKrは、コンテンツキーの暗 号化復号化鍵で、例えば、同時期に製造されたディスク 7103には同一のレンタルキーが用いられる。

【0731】WM情報の埋め込み位置としては、暗号化コンテンツ情報の全体に与一に、あるいは対定間隔等にコケラといりである。コケランツ情報の光原にある未乗号化部分に埋め込むとうにしてもよい。この場合、コンテンツ情報に、WM情報が埋め込まれてなく、かつ、暗号化されていない環域(例えば、WN情報の処理時間用当分)R100が存在していてもよい、たち、暗号化されていない環域R10は、WM情報の埋め込みである。
いずれたしても、当該WM情報の埋め込み位置は、暗号化コンテンツ情報の前方たあってもよい。いずれたしても、当該WM情報の埋め込み位置は、暗号化コンテンツ情報の前方にあってもよい。いずれたしても、当該WM情報の埋め込み位置は、暗号化コンテンツ情報の前方にあるべきである。

【0732】コンテンツ情報の利用に対する子の購入されたポイントは、カード型理縁媒体(以下、カードと呼りより8010に記録をれていて、カード8101に計会されているコンテンツ情報の再生が行えるようになっている。すなわち、メディア8101に記録されているコンテンツ情報を再生する度に当該コンテンツ情報に応じて所定値のポイントが入り下8110に予め記録されているオイントが残算されていく。このポイントが対算されていく、このポイントが機能の再生は行えな、コンテンツ情報の再生は行えな、コンテンツ情報の再生は行えな、コンテンツ情報の再生は行えな、コンテンツ情報の再生は行えな、コンテンツ情報の再生は行えない。

【0733】カード8110には、少なくとも、支払った金額に応じたポイント値と、レンタルキーKrとが記 繋されている。ポイント値とレンタルキーKrはそのま ま記録されていてもよいが、所定の加工沙理、例えば、 暗号化処理等)を施してから記録するようにしてもよ

kis.

【0734】レンタルキーKrは、レンタル時、あるいは、ボイント購入時にカード8110に記録されるものとしてもよい。

【0735】以下、図167に示すフローチャートを参 照して、図165の再生装置の処理動作について説明す 8.

【0736】メディア設成部8102にメディア810 1がセットされ、復号ユニット8103にカード811 0が挿入されると、メディア8101に記録されたメディア記録情報(C')は、メディア8101に対応した 記録装置(例えばメディア8101がDVDならはDV Dプレーヤ、CDならCDプレーヤ)で読み取られて (C')は、復号ユニット8103ののW州分離部81 04と入力する(ステップ88101)

【0737】WM分離部8104は、入力したメディア 記録情報(C')を暗号化コンテンツ情報(C")とW M情報(W)とに分離し、前者をコンテンツ復号部81 08に、後者をWM格納部8105にそれぞれ転送する (ステップ58102、ステップ58103)。

【0738】一方、ボイント被算部8109は、挿入されたカード8110からボイントを読み出し、当該ポイントを読み出し、当該から再生しようとするコンテンツ情報の利用に対するボイント値以上の値であるか(有效量であるか)否かを判断する。当該ポイント値が有効量(例え

ば、ポイント>の)である判断すると、キー模等態81 06を複動する、影動されたキー保号部810 6は、W M格的部8105からWM情報を読み出す。さらに、ポイント減算部8109は、カード8110からレンタル キードトを製得し、キー機等部8106へ転送する(ス テップS8104〜ステップS8106)、キー機号部 8106は、レンタルキーKrを用いてWM情報からコ ンデンツキーKcを機号し、キー機等部5007に格納 する(ステップS8106〜ステップS8107) (70739) ーポ、コンテンツ機等部5008は、WM

分離部5004から渡された暗号化コンテンツ情報 (C")をキー格納部5007から読み出したコンテン ツキーKcで復号してコンテンツ情報(C)を得、表示 装置5011へ出力する(ステップS8109~ステッ プS8110).

【0740】ステップS8105で、カード8110のボイント値が有効量でないと判断されたとき、もしくは、ステップS8106でカード8110から出力されたレンタルキーがWM情報生成に用いたレンタルキーKと相違していたときは、コンテンツ情報は正常に復号されず、利用者に提示されないことになる。

(7-2)図168は、第7の実施形態に係る情報設面 システムに用いられる再生装置の他の構成例を示したも のである。なお、図165と同一部分には同一符号を付 し、異なる部分についての心認明する。すなわち、図1 65のメディア読取部8102が図168では、放送数 受信部(チューヤ)8021に置き換わっていて、図1 66に示したようなメディア記録情報が放送波として各 エーザ等に配信されるようになっている。チューナ80 21は、受情した放送波から植出されたメディア記録情報 報(C')を復号ユニット8103へ出力する。

(7-3) メディア記録情報の他の例を図170を参照 して説明する。図166に示したメディア記録情報と なるのは、WM情報である。すなわち、図170では、 1つのコンテンツキーKとも複数のレンタルキーKr 1、Kr 2、…、Kr nで暗号化したものを結合 (マージ)し、それをW情報としている。

【0741】図170に示したようなメディア記録情報を用いた再生装置の構成例と図165と用一部分には同一特号を付し、異なる部分についてのみ説明する。すなわち、カード8130には、複数のレンタルキーレンタルキード71、Krnのうちの1つ、あるいは複数、あるいは全てが記録されている。

【0742】図171は、図169の再生装置の処理動作を影明するためのフローチャートである。なお、図167と同一帯9を仕に関一帯9を付し、異なる部分についてのみ襲明する。すなわち、図167の28006とステンプS8107が、図171ではステップS8121とステップS8122に置き換わっている。

【0743】キー保号部8131は、カード8130から出力される複数のレンタルキーのうちの1つ(Kr i)を用いてWM情報からコンテンツキーKcを得るようになっている。カード8130に複数のライセンスキーが距離されている場合は、それらを1つづつ読み出して、WM情報を優与していく、WM情報を優与していく、

【0744】WM情報には、コンテンツキーの他に、正確に復号できたか否かをチェックするための予め仇米良れた認証情報が含まれいることが望ましい。この認証情報が正確に復号できたか否かにより、正当なコンテンツキーが得られたか否かが容易に判断できる。

【0745】ステップS8105で、カード8110のボイント値が有効量でないと判断されたとき、もしくは、ステップS8121でカード8130から出力されたレンタルキーがWM情報生成に用いたレンタルキード1、Kr2、…、Krnのいずれとも合致しないときは、コンテンツ情報は正常に復号されず、利用者に提示されないことになる。

[0746]

【発明の効果】 D上説明したように、本発明の情報記録 装置さよび情報再生装置さおに課金法需によれば、ネットワークあるいは記録解体を介して分配されたディジタ ル化された著作物を迅速かつ手軽に流過させるととも に、ディジタル情報の利用に対する課金による著作権の 保護を前載とたディジタル情報の利用環境を容易に構 策できる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の実施形態に係る情報記録装置の第1の 構成例を示した図。

【図2】図1の第1の情報記録装置の動作を説明するか

- めのフローチャート。
- 【図3】本発明の実施形態に係る情報記録装置の第2の 構成例を示した図。
- 【図4】図3の第2の情報記録装置の動作を説明するためのフローチャート。
- 【図5】課金対象情報データの分離方法を説明するための図。
- 【図6】課金対象情報データの他の分離方法を説明する ための図。
- 【図7】本発明の実施形態に係る情報記録装置の第3の 構成例を示した図。
- 【図8】本発明の実施形態に係る情報再生装置の第1の 構成例を示した図。
- 【図9】図8の復号ユニットの構成例を示した図。
- 【図10】図8の第1の情報再生装置の動作を説明する ためのフローチャート。
- 【図11】図9の復号ユニットの動作を説明するためのフローチャート。
- 【図12】復号ユニットの他の構成例を示した図で、時刻の更新を無効にする時計を具備した復号ユニットの場合を示している。
- 【図13】復号ユニットに具備される時計の時刻の更新 を無効にするための動作を説明するためのフローチャー
- 【図14】図12の復号ユニットの動作を説明するため のフローチャート
- 【図15】時刻の更新が可能な復号ユニットに具備され か時計の機成例を示した図
- た時計の構成例を示した図。 【図16】図15の時計の時刻更新動作を説明するため

のフローチャート。

するためのフローチャート。

めのフローチャート。

チャート.

- 【図17】ネットワークを介して復号ユニットに具備された時計の時刻更新を行う場合のクライアントとサーバとで構成されるシステムの全体図。
- 【図18】図17の時刻設定クライアントの構成例を示した図。
- 【図19】図17の時刻設定サーバの構成例を示した 図.
- 図。 【図20】図18の時刻設定クライアントの動作を説明
- 【図21】図19の時刻設定サーバの動作を説明するためのフローチャート。
- めのフローチャート。 【図22】図19の時刻設定サーバの動作を説明するた
- 【図23】図18の時刻設定クライアントに具備される 時計の構成例を示した図。
- 【図24】図23の時計の動作を説明するためのフロー
- チャート。 【図25】図23の時計の動作を説明するためのフロー
- 【図26】ライセンス情報の更新および課金を行う機能

- を具備した情報再生装置(第2の情報再生装置)の構成 例を示した図。
- 【図27】図26の復号ユニットの構成例を示した図。
- 【図28】図27の復号ユニットの動作を説明するため のフローチャート。
- 【図29】図26のライセンス情報更新クライアント部の構成例を示した図。
- 【図30】図29のライセンス情報更新クライアント部の動作を説明するためのフローチャート。
- 【図31】図26のライセンス情報更新サーバの構成例 を示した図
- 【図32】図31のライセンス情報更新サーバの動作を 説明するためのフローチャート。
- 説明するためのノローナヤート。 【図33】ライセンス情報更新サーバから出力される課金対象情報の利用に対する料金の支払い要求の内容の一
- 例を示した図。 【図34】図26のシステム全体(ネットワークを介し 互いに通信を行うサーバおよびクライアント)の動作を
- 説明するためのフローチャート。 【図35】ライセンス情報更新ユニットの構成例を示し カ図
- に図。 【図36】図35のライセンス情報更新ユニットの動作 を説明するためのフローチャート。
- 【図37】図35のライセンス情報更新ユニットの動作を説明するためのフローチャート。
- 【図38】課金対象情報の利用に対する課金を行うため の課金装置の構成例を示した図。
- 【図39】課金対象情報の不正コピーの防止対策(復号 ユニットIDに基づく判定を行う)を講じた情報再生装置の復号ユニットの構成例を示した図。
- 【図40】図39の動作を説明するためのフローチャー ト
- 【図41】課金対象情報の不正コピーの防止対策を講じたライセンス情報更新ユニットの構成例を示した図。
- にフィモンス情報更新ユニットの病成のを示した因。 【図42】図41のライセンス情報更新ユニットの動作 を説明するためのフローチャート。
- 【図43】課金対象情報の不正コピーの防止対策を講じた(復号ユニットIDおよびメディアIDに基づく判定を行う)復号ユニットの他の構成例を示した図。
- 【図44】図43の復号ユニットの動作を説明するため のフローチャート。
- 【図45】コピー装置の構成例を示した図。
- 【図46】図45のコピー装置の動作を説明するための フローチャート。
- 【図47】図45のライセンス情報複製ユニットの構成 例を示した図。
 - 【図48】図47のライセンス情報複製ユニットの動作 を説明するためのフローチャート。
- 【図49】本発明の実施形態に係る副情報を再生する場合の情報再生装置 (第3の情報再生装置) の構成例を示

した図。

のフローチャート。

- 【図50】図49の第3の情報再生装置の構成例を示し
- だ図。
 【図51】図49の復号ユニットの構成例を示した図。
- 【図51】図49の復考ユニットの構成例を示した図。 【図52】図51の復号ユニットの動作を説明するため
- 【図53】本発明に係る情報記録装置および情報再生装置を用いた情報流通システムの構成例を示した図。
- 【図54】本発明の第2の実施形態に係る復号ユニット Aの構成例を示した図。
- 【図55】復号ユニットAに入力するライセンス情報の 一例を示した図。
- 【図56】復号ユニットAから出力する更新情報の一例
- を示した図。 【図57】復号ユニットAの処理動作を説明するための
- フローチャート。 【図58】復号ユニットAの鍵保持部、鍵生成部における鍵生成処理の概略手順を説明するためのフローチャー
- ト。 【図59】復号ユニットBの構成例を示した図。
- 【図60】復号ユニットBに入力するライセンス情報の 一例を示した図。
- 【図61】復号ユニットBの処理動作を説明するための フローチャート。
- 【図62】復号ユニットBから出力する更新情報の一例 を示した図
- 【図63】復号ユニットCの構成例を示した図。
- 【図64】復号ユニットCから出力する更新情報の一例
- を示した図。 【図65】復号ユニットDの構成例を示した図。
- 【図66】復号ユニットDに入力するライセンス情報の 一例を示した図。
- 【図67】復号ユニットDの処理動作を説明するための
- フローチャート。 【図68】復号ユニットDの処理動作を説明するための
- 【図69】復号ユニットDから出力する更新情報の一例

フローチャート。

- 【図70】復号ユニットD'の構成例を示した図。
- 【図71】復号ユニットAに対応するライセンス情報更 新装置の構成例を示した図。
- 【図72】図71のライセンス情報更新装置の処理動作 を説明するためのフローチャート。
- 【図73】復号ユニットBに対応するライセンス情報更 新装置の構成例を示した図。
- 【図74】図73のライセンス情報更新装置の処理動作 を説明するためのフローチャート。
- 【図75】第3の実施形態に係る情報流通システムの構成例を示した図。
- 【図76】第3の実施形態に係る情報流通システムの他

- の構成例を示した図。
- 【図77】復号判定カードを装着した情報再生装置の要 部の構成例を示した図。
- 【図78】図75の情報流通システムで用いられる図7 7の情報再生装置の処理動作を説明するためのフローチャート。
- [図79] 復号判定カードの要部の構成例を示した図。 [図80] 図79の復号判定カードの処理動作を説明するためのフローチャート。
- 【図81】図79の復号判定カードの時刻転送部の構成 例を示した図。
- 【図82】図81の時刻転送部の認証部の構成例を示し
- た図。 【図83】図82の認証部の処理動作を説明するための
- フローチャート。 【図84】図79の復号判定カードのコンテンツキー鉱
- 送部の構成例を示した図。 【図85】図84のコンテンツキー転送部の認証部の構
- 成例を示した図。
 【図86】図85の認証部の処理動作を説明するための
 フローチャート。
- 【図87】図77の時計の構成例を示した図。
- 【図88】図87の時計の認証部の構成例を示した図。
- 【図89】図88の認証部の処理動作を説明するための フローチャート。
- 【図90】図79の復号判定部の構成例を示した図。
- 【図91】図90の復号判定部の処理動作を説明するためのフローチャート。
- 【図92】図77の情報再生部の構成例を示した図。
- 【図93】図92の情報再生部の処理動作を説明するためのフローチャート。 【図94】図92の情報再生部の認証部の構成例を示し
- た図。 【図95】図94の認証部の処理動作を説明するための
- フローチャート。 【図96】図77の情報再生部の他の構成例を示した
- 図.
- 【図97】 ライセンス更新装置の構成例を示した図。 【図98】 ライセンス更新装置の処理動作を説明するためのフローチャート。
- 【図99】 ライセンス更新装置の更新 I Fとのインター フェースを司る復号判定カードの要部の構成例を示した 図。
- 【図100】 ライセンス更新時の復号判定カードの処理 動作を説明するためのフローチャート。
- 【図101】ライセンスサーバの構成例を示した図。
- 【図102】 ライセンスサーバの処理動作を説明するためのフローチャート。
- 【図103】電子決済を利用してライセンスを更新する 場合のユーザ端末、ライセンスサーバ、電子決済装置か

- らなるシステム構成の一例を示した図。
- 【図104】図103のシステム構成におけるライセンス更新装置の構成例を示した図。
- 【図105】図103のシステム構成におけるライセン スサーバの構成例を示した図。
- 【図106】図103のシステム構成においてライセン ス更新を行う場合のシステム全体の処理動作を説明する ためのフローチャート。
- 【図107】本発明の第4の実施形態に係る情報再生シ ステムの全体の構成例を示した図。
- 【図108】図107のライセンス判定ユニットの構成 例を示した図。
- 【図109】図107の情報再生装置の処理動作を説明 するためのフローチャート。
- するためのフローチャート。 【図110】図107の情報再生装置の処理動作を説明
- するためのフローチャート。 【図111】図107の情報再生装置において、ライセンス情報をライセンスデータベースへ格納するまでの処
- 理動作を説明するためのフローチャート。 【図112】図107の情報生成装置において、ライセンス情報の復号鍵の生成処理動作について説明するため
- のフローチャート。 【図113】コンテンツ情報の構成例を示した図。
- 【図114】ライセンス情報の機成例を示した図。
- 【図115】ライセンス情報データベースにおけるライ
- センス情報の記憶例を示した図。 【図116】ライセンス更新情報の構成例を示した図。
- 【図117】 ライセンス情報データベースにおけるライセンス情報の他の記憶例を示した図。
- 【図118】図107に示した情報再生装置の他の構成 例を示した図。
- 【図119】図107のライセンス判定ユニットの他の 構成例を示した図。
- 【図120】図118の情報再生装置において、受信した放送波から暗号化ライセンス情報と復号嫌のシード情報を分離して復号鍵を生成するまでの動作について説明するためのフローチャート。
- 【図121】放送波のデータ構造の一例を示した図。
- 【図122】本発明の第5の実施形態に係る情報流通システムの構成例を示した図。
- 【図123】レンタル用のディスクに記録されているデ ータの一例を示した図。
- 【図124】センタに設けられたコンテンツデータベー スにおけるディスクキーの記憶例w示した図。
- スにおけるティスクキーの記憶例w示した図。 【図125】図122に示した情報流通システムにおけ
- るディスクキーの配送方式を概略的に示した図。 【図126】ライセンス作成装置の構成例を示した図。
- 【図127】ライセンス注入装置の構成例を示した図。
- 【図128】カードの構成例を示した図。
- 【図129】カードアダプタの構成例を示した図。

- 【図130】プレーヤの構成例を示した図。
- 【図131】ライセンス作成装置におけるディスク情報 作成処理動作を説明するためのフローチャート。
- 【図132】 ライセンス注入装置のライセンスデータベースにおけるディスク情報の記憶例を示した図。
- 【図133】図122の情報流通システムにおけるディ スクキーの配信手順の頻略をディスクレンタルサービス への加入時、ディスクのレンタル時、コンテンツ再生時 の類に示したシーケンス図。
- 【図134】図133に示したディスクキーの配信手順をより詳細に示したフローチャート。
- 【図135】図133に示したディスクキーの配信手順
- をより詳細に示したフローチャート。 【図136】図133に示したディスクキーの配信手順
- をより詳細に示したフローチャート。 【図137】図133に示したディスクキーの配信手順
- をより詳細に示したフローチャート。 【図138】図133に示したディスクキーの配信手順 をより詳細に示したフローチャート。
- 【図139】図133に示したディスクキーの配信手順 をより詳細に示したフローチャート。
- をより評細に示したノローチャート。 【図140】図133に示したディスクキーの配信手順 をより詳細に示したフローチャート。
- 【図141】図122の情報流通システムにおけるディスクキーの他の配信手順の概略をディスクレンタルサービスへの加入時・ディスクのレンタル時、コンテンツ更
- 生時の順に示したシーケンス図。 【図142】図141に示したディスクキーの配信手順 をより詳細に示したフローチャート。
- 【図143】図141に示したディスクキーの配信手順をより詳細に示したフローチャート。
- 【図144】図141に示したディスクキーの配信手順をより詳細に示したフローチャート。
- 【図145】図141に示したディスクキーの配信手順 をより詳細に示したフローチャート。
- 【図146】図141に示したディスクキーの配信手順 をより詳細に示したフローチャート。
- 【図147】 暗号パラメータ更新処理動作を説明するためのフローチャート。
- 【図148】暗号パラメータ更新処理動作を説明するためのフローチャート.
- 【図149】暗号パラメータ更新処理動作を説明するためのフローチャート.
- 【図150】本発明の第6の実施形態に係る情報流通システムの構成例を示した図。
- ステムの構成例を示した図。 【図151】 レンタルサービス提供のために、ディス
- ク、会員カード、再生装置のそれぞれにおいて用いられ る情報データについて説明するための図。
- 【図152】再生装置の構成例を示した図。
- 【図153】図152の再生装置の処理動作の概略を説

明するためのフローチャート。

【図154】ボイント加算処理動作を説明するためのフローチャート.

【図155】ライセンス判定処理動作を説明するための フローチャート。

フローチャート。 【図156】 ポイント減算処理動作を説明するためのフ

ローチャート。 【図157】コンテンツ表示処理動作を説明するための フローチャート。

【図158】暗号鍵Ktの更新処理動作を説明するためのフローチャート

のフローチャート。 【図159】ライセンス/ポイント注入装置の構成例を

示した図。 【図160】ライセンス/ポイント注入装置のライセン

ス情報発行処理動作を説明するためのフローチャート。 【図161】ライセンス/ボイント注入装置のボイント情報発行処理動作を説明するためのフローチャート。

【図162】センター装置の構成例を示した図。 【図163】センター装置のライセンス情報発行処理動

作を説明するためのフローチャート。 【図164】センター装置のポイント情報発行処理動作

を説明するためのフローチャート。 【図165】本発明の第7の実施形態に係る情報流通シ

ステムに用いられる再生装置の構成例を示した図。 【図166】メディア記録情報の一例を示した図。

【図167】図165の再生装置の処理動作について説明するためのフローチャート。

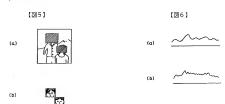
【図168】再生装置の他の構成例を示した図。

【図169】再生装置のさらに他の構成例(図170の メディア記録情報を用いた場合)を示した図。

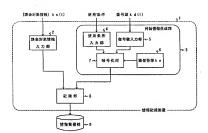
【図170】メディア記録情報の他の例を示した図。 【図171】図170のメディア記録情報を用いた場合 の169の再生装置の処理動作について説明するための フローチャート。 【図172】WM情報の埋め込み位置について説明する ための図。

【符号の説明】

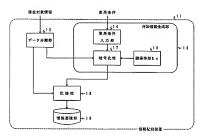
1…情報記録装置、2…課金対象情報入力部、3…ライ センス情報生成部、4…利用条件入力部、5…復号鍵入 力部、6…鍵保持部、7…暗号化部、8…記録部、9… 情報蓄積部、100…情報再生装置、101…情報蓄積 部、102…読み出し部、103…復号ユニット、10 4…再生部、1001…情報記録装置、1002…ライ センス情報再生部、1003…情報記録部、1004… 情報蓄積部、1011…情報記録装置、1012…読み 出し部、1013…復号ユニット、1014…再生部、 1015…情報蓄積部。2001…ライセンス情報入力 部、2002…復号部、2003…判定部、2004… 更新情報生成部、2005…鍵保持部、2006…鍵生 成部、2007…時計参照部、2008…ライセンス情 報更新装置。2009…利用条件入力部。2010…時 計、2020…情報利用装置。3001…復号判定カー ド、3002…リムーバブルメディア読取装置、300 3…リムーバブル情報蓄積メディア、3004…情報再 生部、3005…時計。5001…ライセンス作成装 置、5002…コンテンツデータベース(DB)、50 03…ライセンス注入装置、5004…カードアダプ タ、5005…プレーヤ、P…カード、D…レンタル用 ディスク、7000…情報再生装置、7001…情報メ ディアドライバ、7002…情報利用装置、7008. 8009…ライセンス判定ユニット。7101…再生装 置、7102…会員カード、7103…情報記録メディ ア (ディスク)、7111…ライセンス/ポイント注入 装置、7121…センター装置。8101…メディア、 8102…メディア読取部、8103…復号ユニット、 8110…カード、8112…表示装置、8121…放 送波受信部(チューナ)。



【図1】

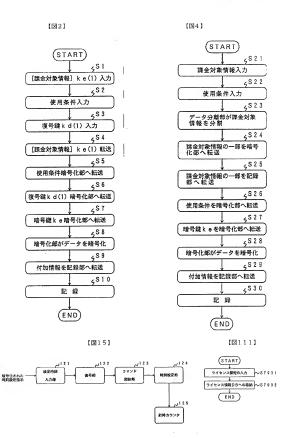


[図3]

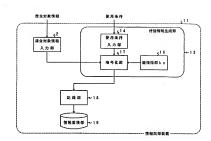


[図8]

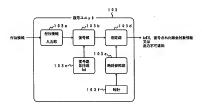
【図13】



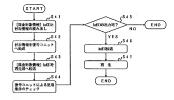
[図7]



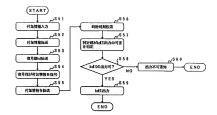
【図9】



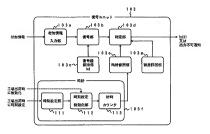
【図10】



[図11]



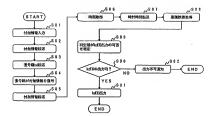
[312]



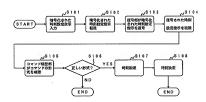
【図17】



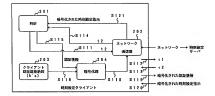
【図14】



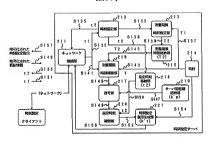
【図16】



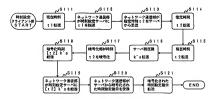
【図18】



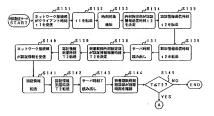
【図19】



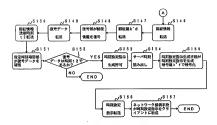
【図20】



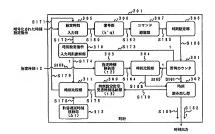
[221]



【図22】



【図23】

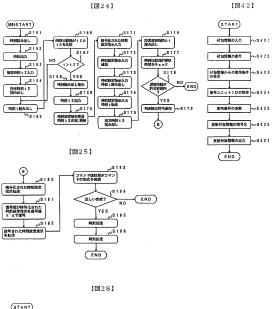


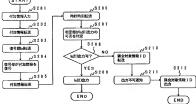
【図33】

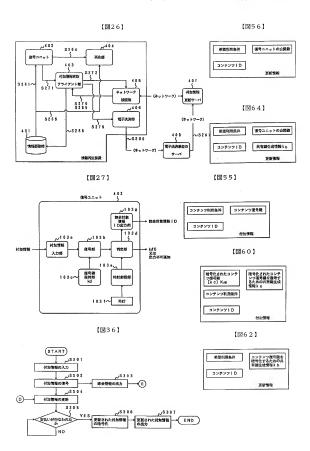
課金対象情報 I D	1週間	2 週間	Re I	支配先
ABCD	10円	15円	3 0 P3	abc

【図37】

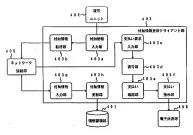




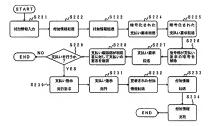




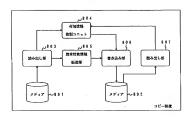




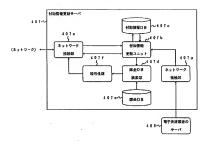
[図30]



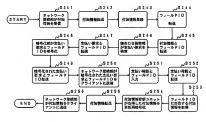
[図45]



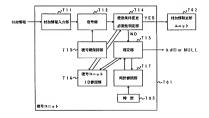
【図31】

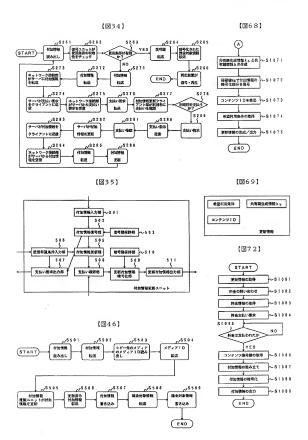


[図32]

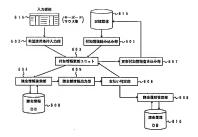


[図39]

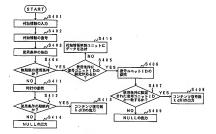




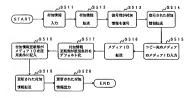




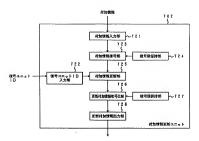
【図40】



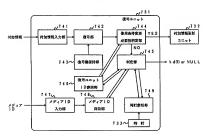
【図48】



【図41】



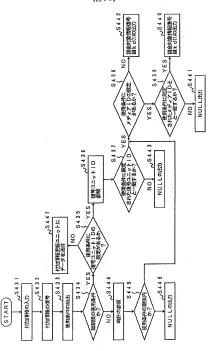
【図43】



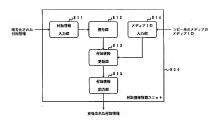
【図66】



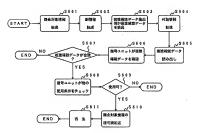




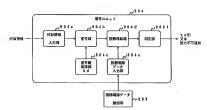
【図47】



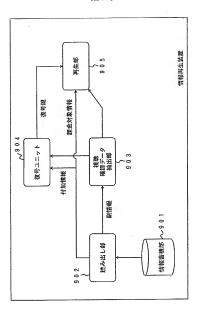
【図50】

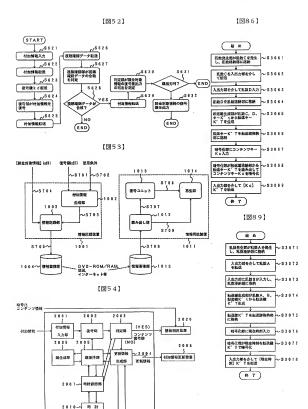


【図51】



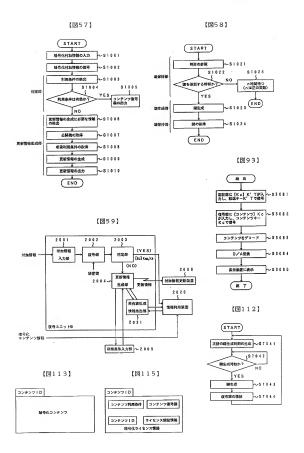
【図49】



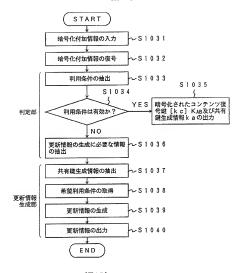


利用条件入力部 ~ 2009

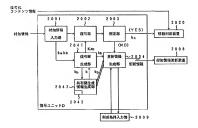
復号ユニットA



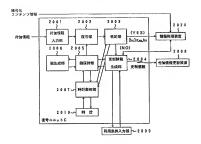
【図61】

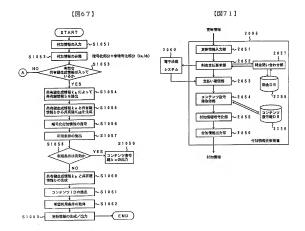


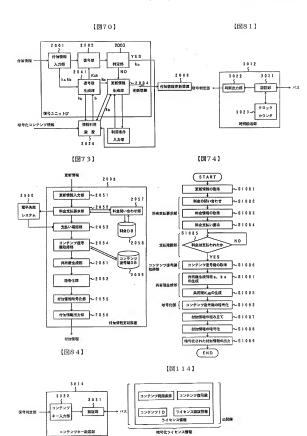
【図65】

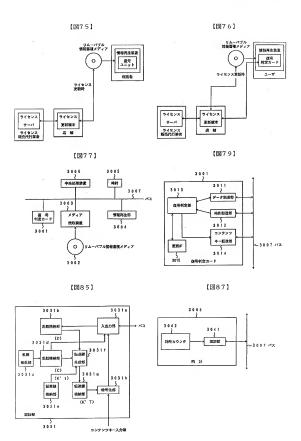


【図63】

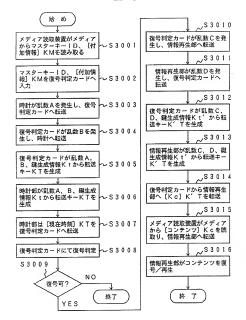




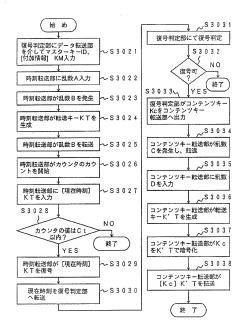


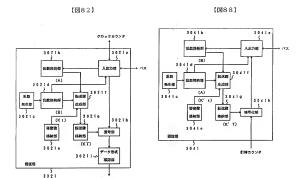


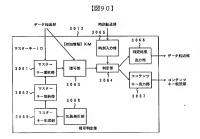
【図78】



[図80]

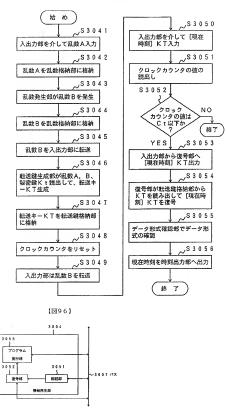


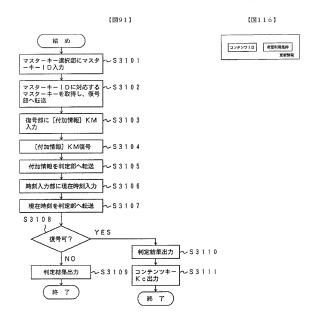




時期出力等

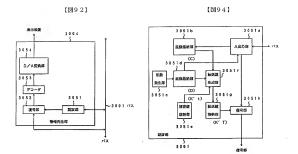
【図83】

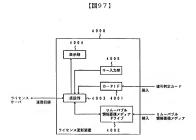


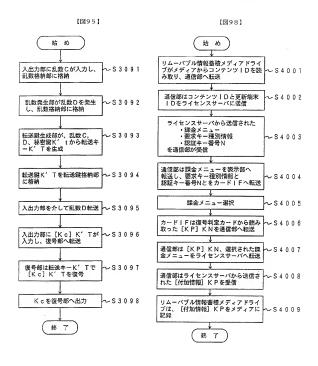


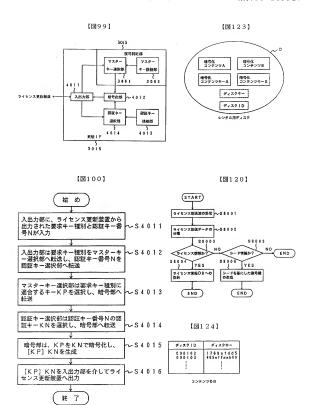
【図117】



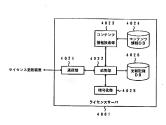




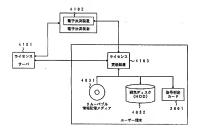




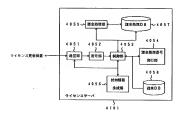
【図101】



【図103】

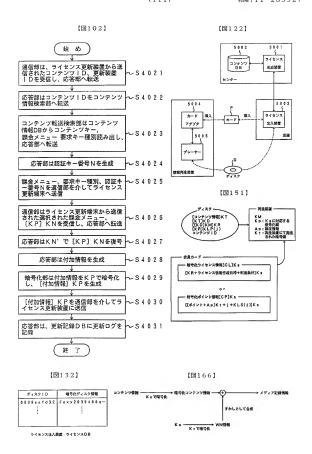


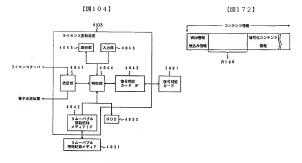
【図105】



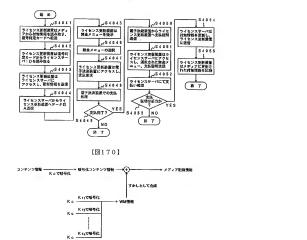
【図121】



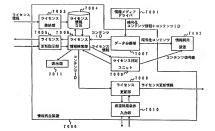




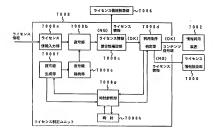
【図106】



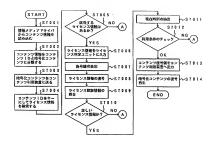
【図107】



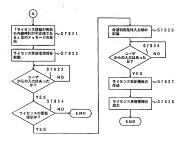
【図108】



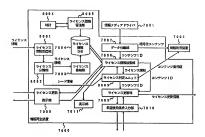
【図109】



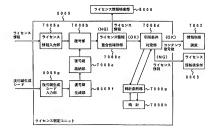
[図110]



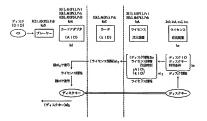
【図118】



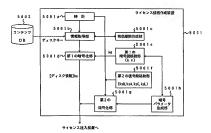
【図119】



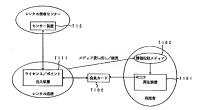
【図125】



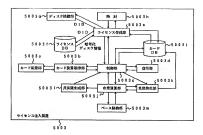
【図126】



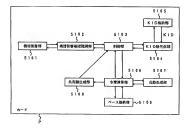
【図150】



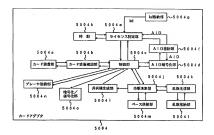
【図127】



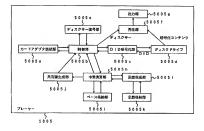
【図128】



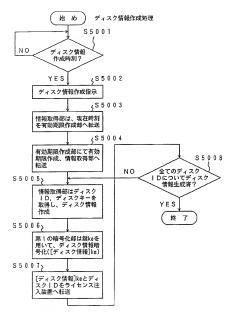
【図129】



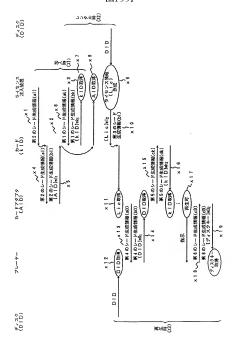
【図130】



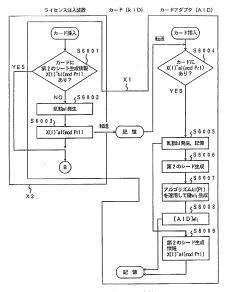
【図131】



【図133】

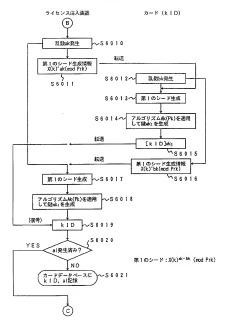


【図134】

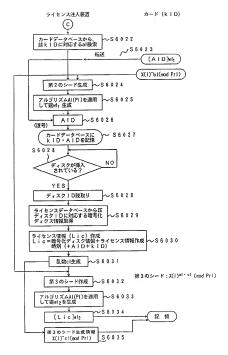


第2のシード:X(I)el·bl (mod Prl)

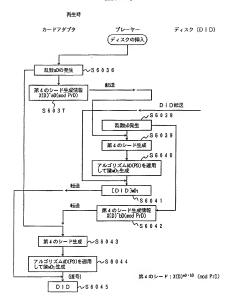
【図135】



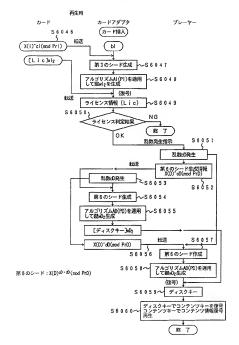
【図136】



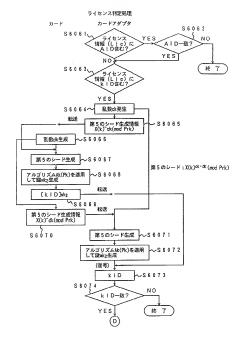
【図137】



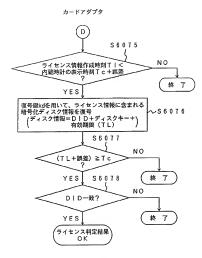
【図138】



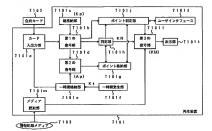
【図139】



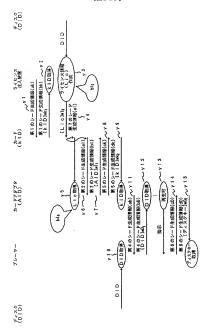
【図140】



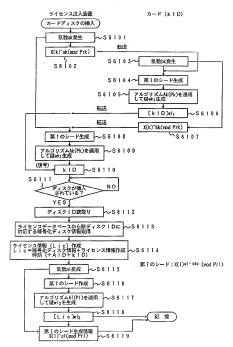
【図152】



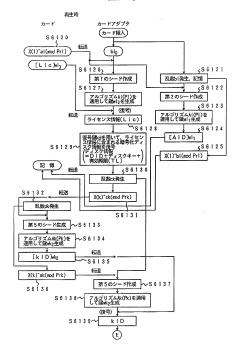
【図141】



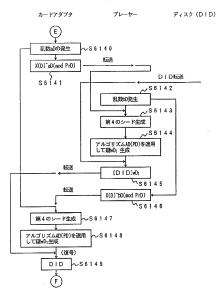
【図142】



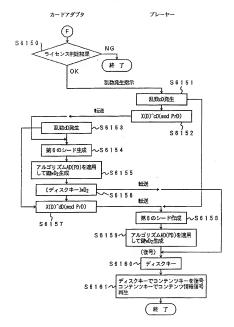
【図143】



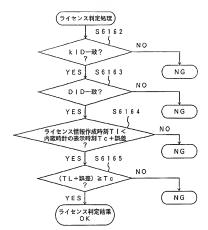
[3144]



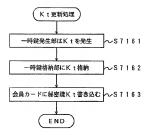
【図145】

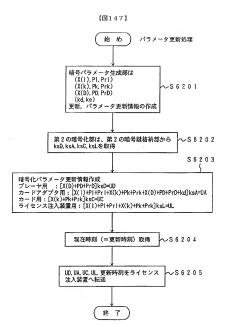


【図146】

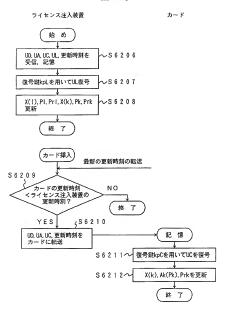


【図158】

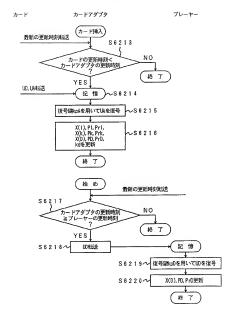


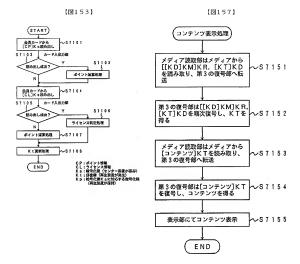


【図148】

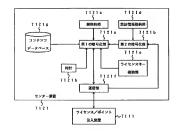


【図149】

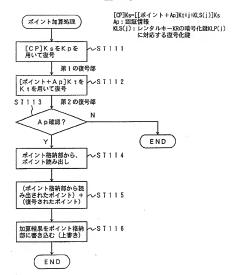




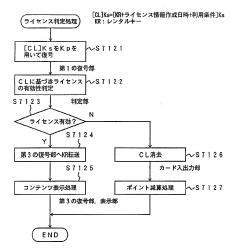
【図162】



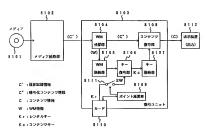
【図154】



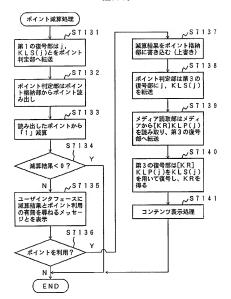
【図155】



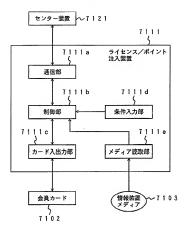
【図165】



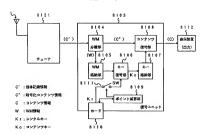
【図156】

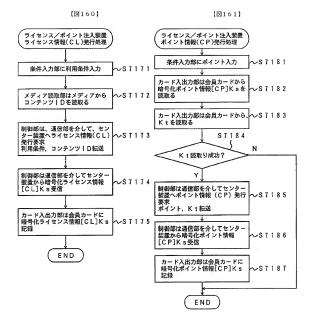


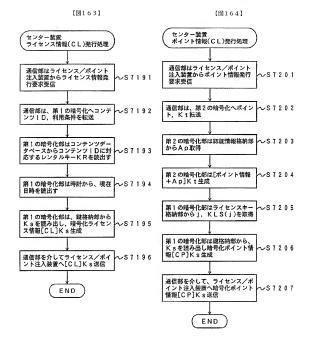
【図159】



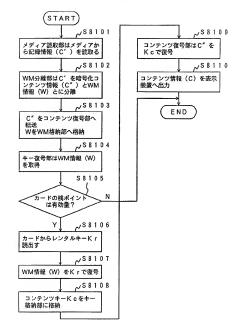
[2168]



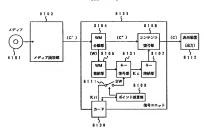




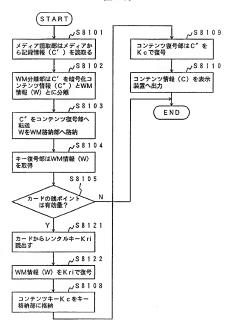
【図167】



【図169】



【図171】



【手続補正書】

【提出日】平成10年7月3日

【手続補正1】

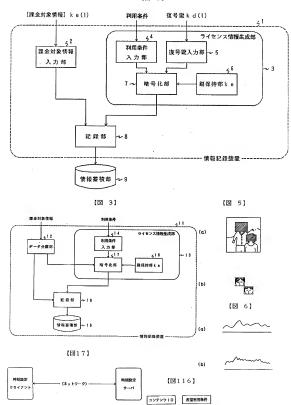
【補正対象書類名】図面

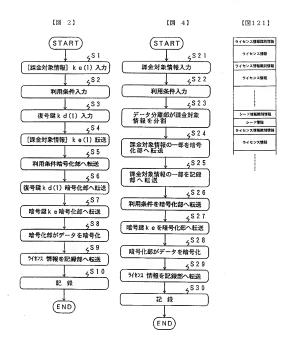
【補正対象項目名】全図 【補正方法】変更

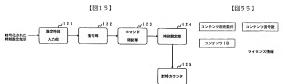
【補正内容】

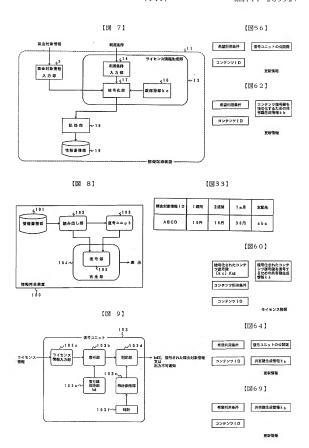
I THE LET THE T

【図 1】

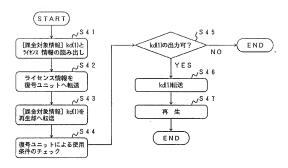




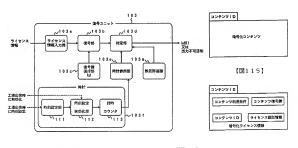


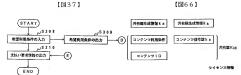


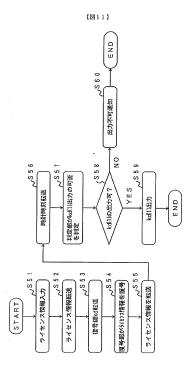
[図10]



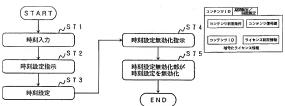
【図12】 【図113】



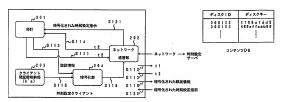




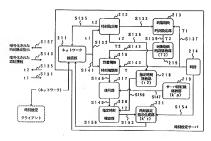


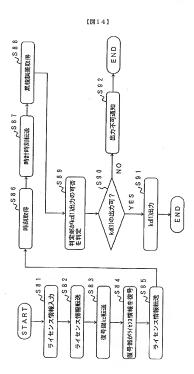


[図18] [図124]

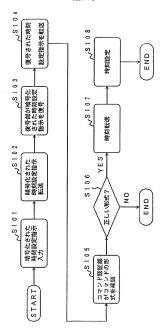


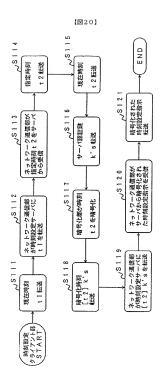
【図19】



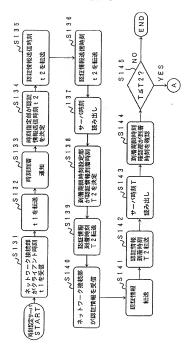


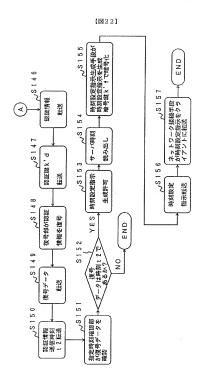
【図16】

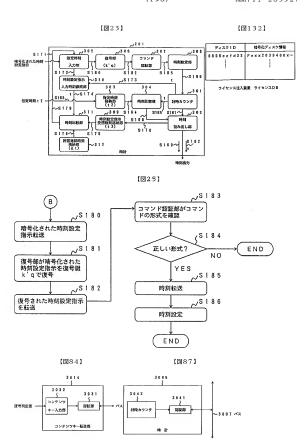




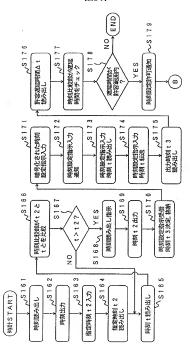
【図21】



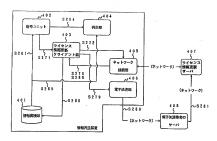




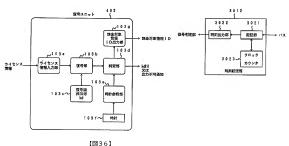






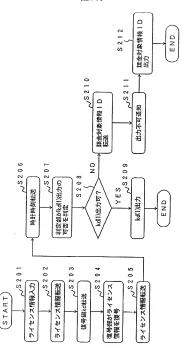


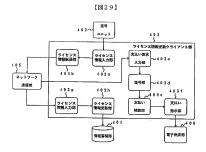
【図27】 【図81】

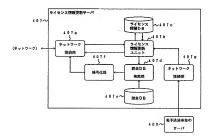




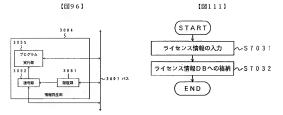
[図28]



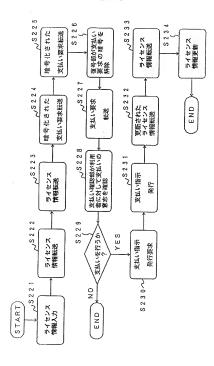




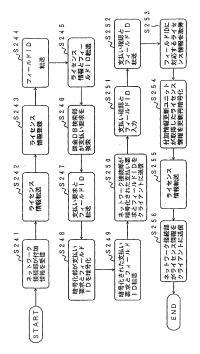
[図31]

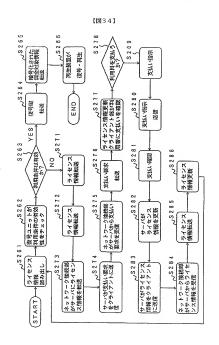


【図30】

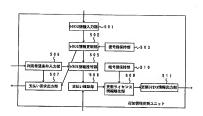


【図32】

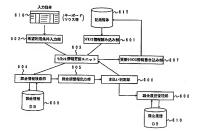




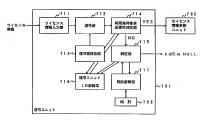
【図35】

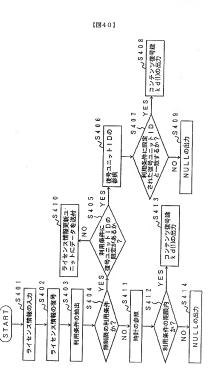


【図38】

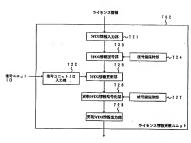


【図39】

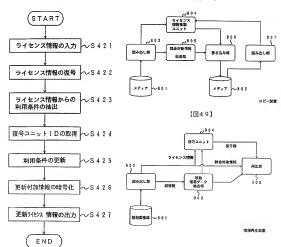




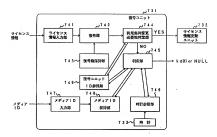




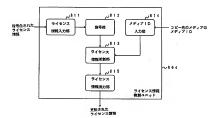
[242]



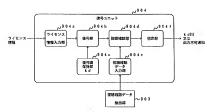
【図43】



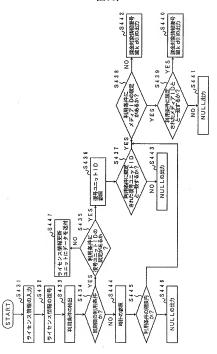
【図47】

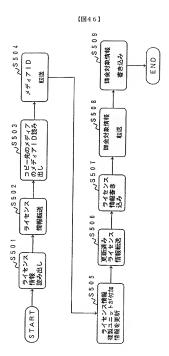


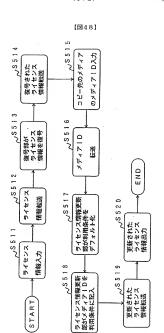
【図51】



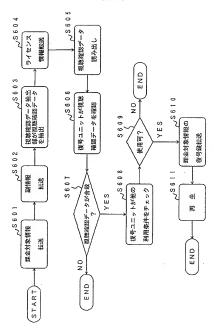
【図44】

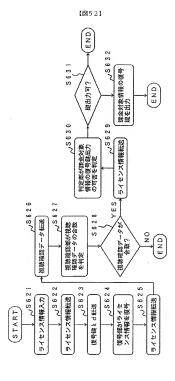




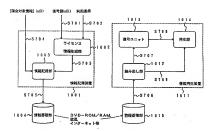


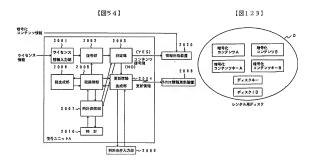
【図50】

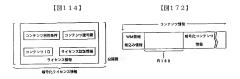




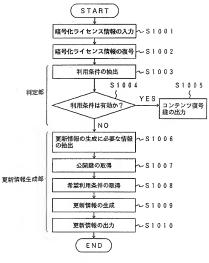
【図53】



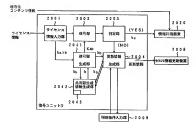




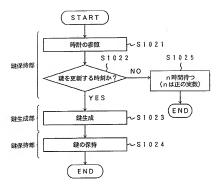




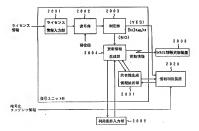
【図65】



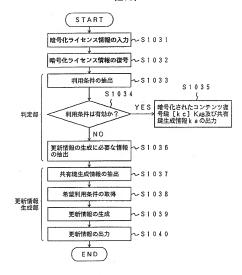




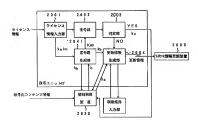
【図59】



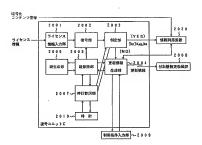
【図61】

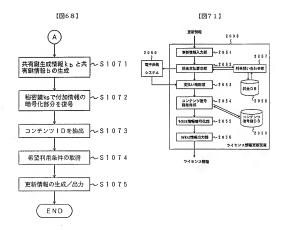


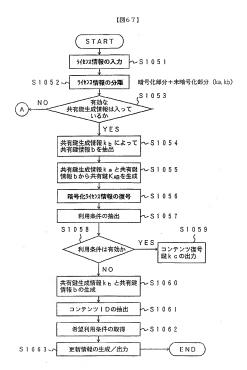
【図70】

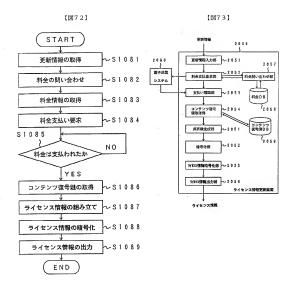


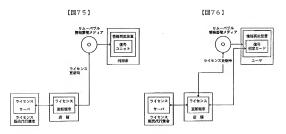
【図63】

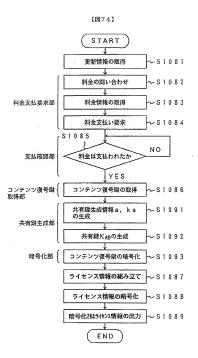




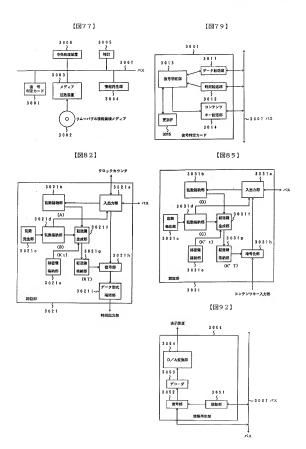




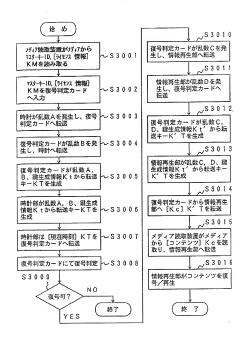




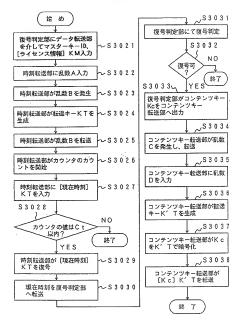
[図166]



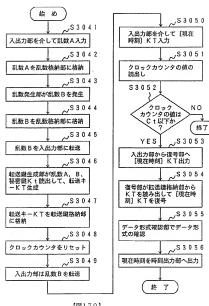
【図78】



[図80]

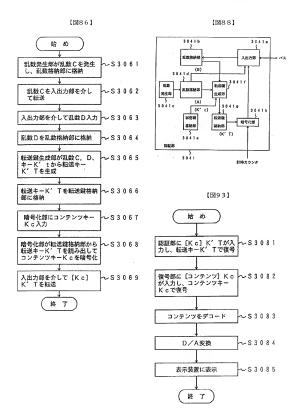


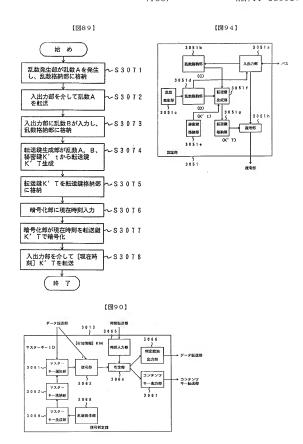
【図83】



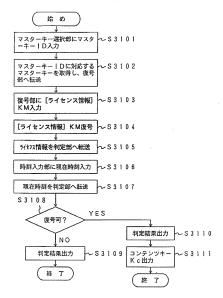
【図170】

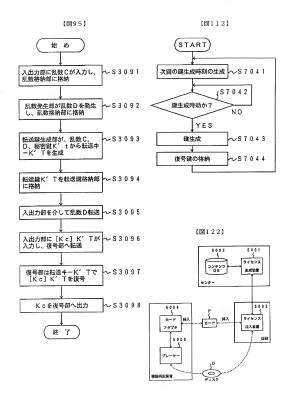




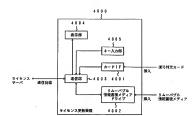


【図91】

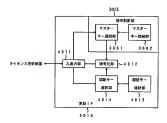




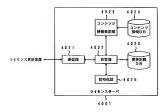
【図97】

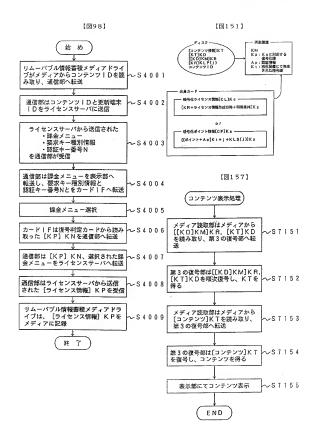


【図99】

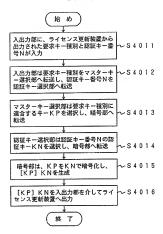


[図101]

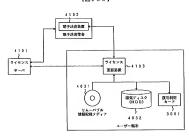




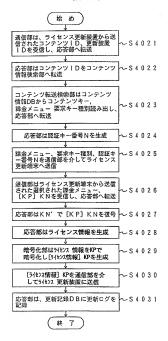
【図100】



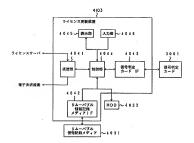
[図103]



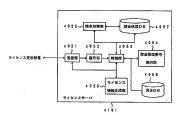
【図102】



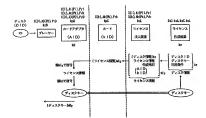
【図104】



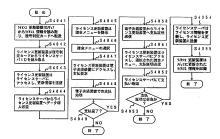
【図105】



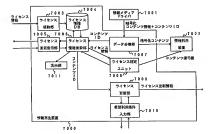
【図125】



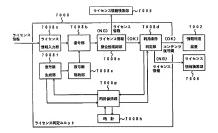
【図106】



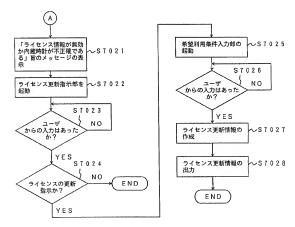
【図107】

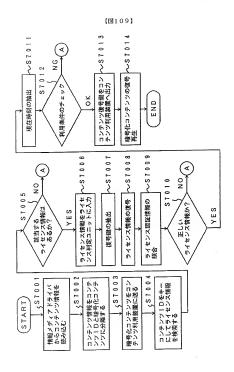


【図108】

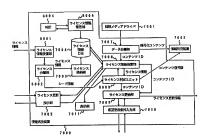


[2110]

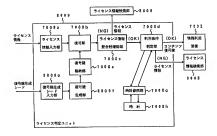




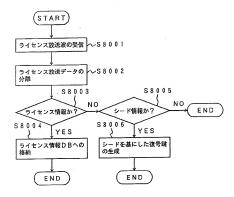
【図118】



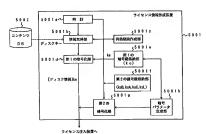
[図119]



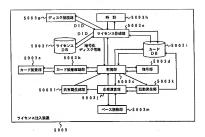
【図120】



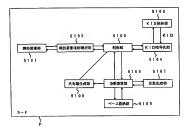
[図126]



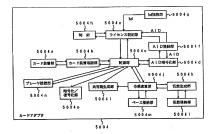
【図127】



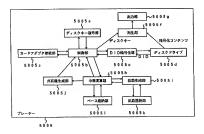
[図128]



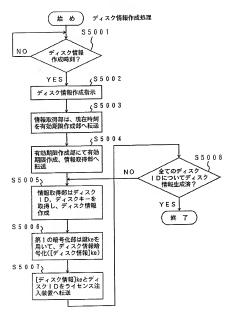
【図129】



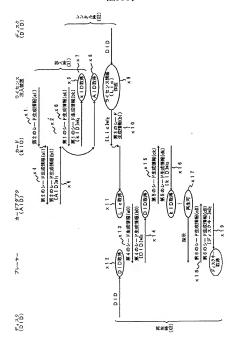
【図130】



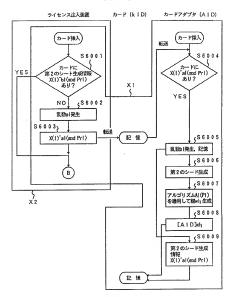
【図131】



【図133】

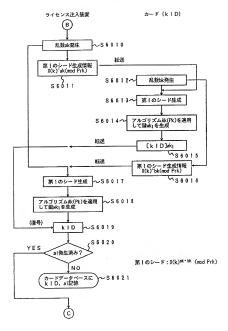


【図134】

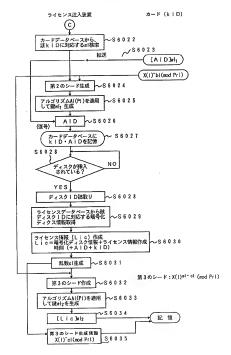


第2のシード: X(1)** (mod Prl)

【図135】

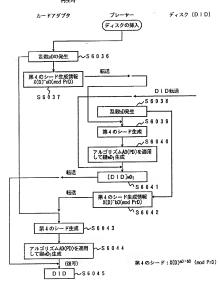


【図136】

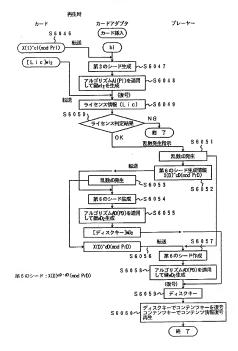


【図137】

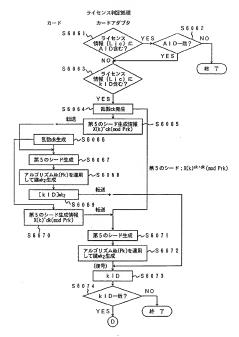




【図138】

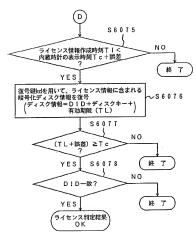


【図139】

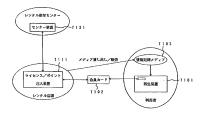


【図140】

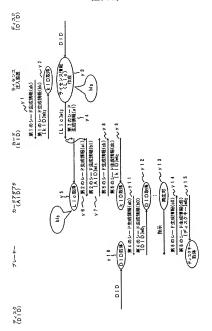
カードアダプタ



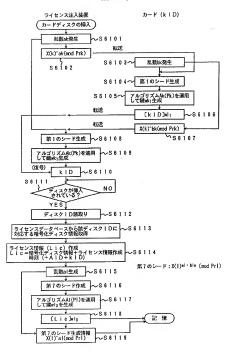
【図150】



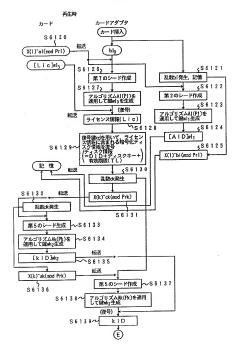
【図141】



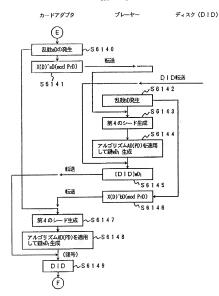
【図142】



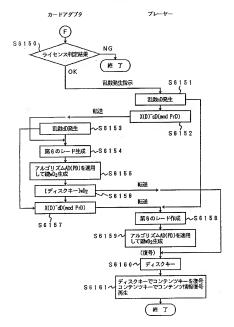
【図143】



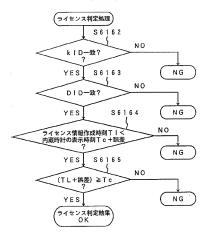
【図144】



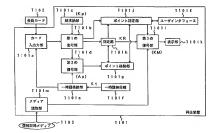
【図145】

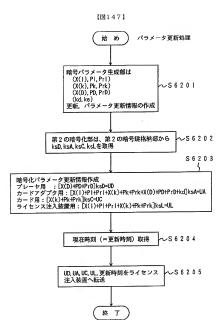


[図146]

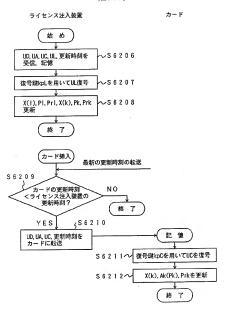


【図152】

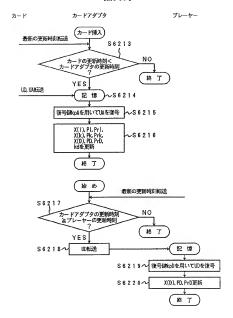




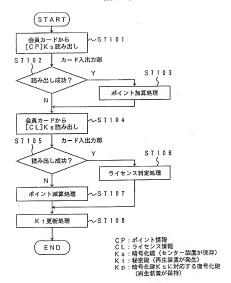
【図148】



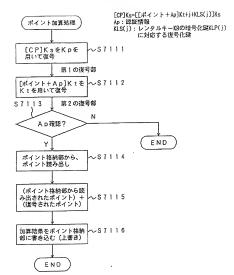
【図149】



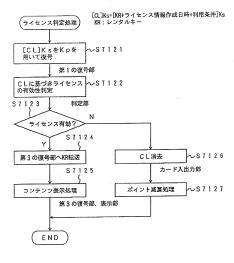
【図153】



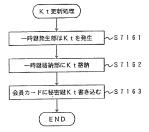
【図154】



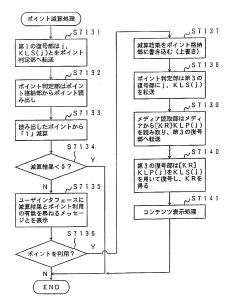
【図155】



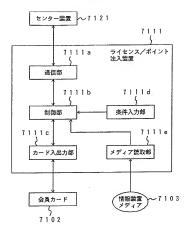
【図158】



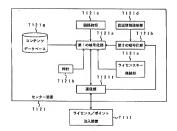
【図156】

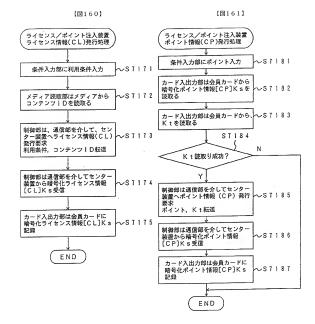


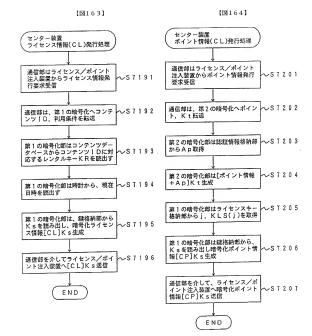
【図159】



【図162】



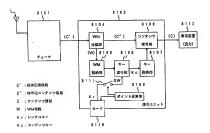




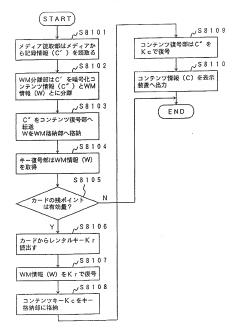
【図165】



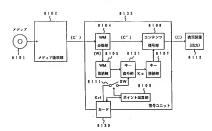
【図168】



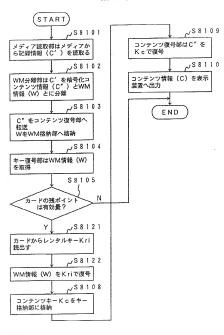
【図167】



【図169】



【図171】



フロントページの続き

(51) Int. Cl. 6	識別記号	FI	
G O 6 F 13/00	351	G 0 6 F 13/00	351Z
// G09C 1/00	660	G09C 1/00	660D

(72)発明者 住田 一男 神奈川県川崎市幸区小向東芝町1番地 株 式会社東芝研究開発センター内

(72)発明者 平川 秀樹 神奈川県川崎市幸区小向東芝町1番地 株 式会社東芝研究開発センター内 (72)発明者 管谷 寿鴻 神奈川県川崎市幸区小向東芝町1番地 株 式会社東芝研究開発センター内

(72)発明者 梶浦 正浩 神奈川県川崎市幸区小向東芝町1番地 株 式会社東芝研究開発センター内